

LENGUAJE MAQUINA DEL ZX SPECTRUM

SUBROUTINAS Y TRUCOS

P. PELLIER



LENGUAJE MAQUINA DEL ZX SPECTRUM

Editorial Gustavo Gili, S. A.

08029 Barcelona Rosellón, 87-89. Tel. 322 81 61

28006 Madrid Alcántara, 21. Tel. 401 17 02

1064 Buenos Aires Cochabamba, 154-158. Tel. 361 99 98

03100 México, D.F. Amores, 2027. Tels. 524 03 81 y 524 01 35

Bogotá Diagonal 45 N.º 16 B-11. Tel. 245 67 60

Santiago de Chile Santa Victoria, 151. Tel. 222 45 67

LENGUAJE MAQUINA DEL ZX SPECTRUM

SUBROUTINAS Y TRUCOS

P. PELLIER

GG

Esta obra es la traducción del libro francés
Langage Machine, Trucs et Astuces sur ZX Spectrum,
de Pellier, publicado por Éditions Eyrolles, de París.

Versión castellana de Joan Pelegrín Muniente

Ninguna parte de esta publicación, incluido el diseño de la
cubierta, puede reproducirse, almacenarse o transmitirse
de ninguna forma, ni por ningún medio, sea éste eléctrico,
químico, mecánico, óptico, de grabación o de fotocopia,
sin la previa autorización escrita por parte de la Editorial.

© Éditions Eyrolles, 1984
y para la edición castellana
Editorial Gustavo Gili, S. A., Barcelona, 1985

Printed in Spain

ISBN: 84.252-1207-3

Depósito legal: B. 9.127-1985

FOTOCOMPOSICION: TECFA, S. A., Barcelona

IMPRESION: HUROPÉ, S. A. - Recaredo, 2 - Barcelona

Indice

Advertencia	7
1. La programación en ensamblador	9
1.1 Introducción: estructura interna del microprocesador	9
1.2 Ventajas e inconvenientes del lenguaje máquina	15
1.3 El ensamblador	16
1.4 Los registros del Z 80	16
1.5 Modos de direccionado	21
1.6 Juego de instrucciones del Z 80	25
1.7 Instrucciones Basic relativas a la utilización del lenguaje máquina	56
2. Utiles de programación en ensamblador	58
2.1 Utilización del Editor/Ensamblador	58
2.2 Utilización del Debugger	64
2.3 Utilización del Editor/Ensamblador con el Debugger	68
3. Subprogramas de interés general	70
3.1 Multiplicación de números enteros: MUL	70
3.2 División de números enteros: DIV	71
3.3 Generador de números aleatorios: RND	72
3.4 Conversión de un número binario entero en una serie de caracteres ASCII: TRF	74
3.5 Conversión de un número dado bajo la forma de una serie de caracteres ASCII en un número binario: ASCBIN	75
4. Las entradas/salidas	77
4.1 La pantalla de visualización	77
4.2 La impresora	91
4.3 La interfase sonora	92
4.4 El teclado	97
4.5 Los mandos de juego	99
4.6 La interfase de los cassettes	100
Anexo 1. Las bases de numeración	102
Anexo 2. Lista de instrucciones del Z 80 clasificadas por códigos	105
Anexo 3. Lista de instrucciones del Z 80 clasificadas por mnemotécnicos	116

Advertencia

Esta obra se dirige a todos aquellos que desean iniciarse en la programación en ensamblador del Z 80 y en su funcionamiento sobre el ZX SPECTRUM. Para la lectura de este libro son necesarios unos conocimientos básicos sobre informática y algunas nociones del Basic, ya que las dificultades serán progresivas.

El primer capítulo describe el funcionamiento del microprocesador Z 80 y detalla el juego de instrucciones de que dispone. Está lleno de reflexiones sobre el interés y los peligros de utilización de cada tipo de instrucciones sobre el ZX SPECTRUM.

El segundo capítulo se acerca paso a paso a la utilización de los programas de utilidad del ensamblador, que son el Editor/Ensamblador y el Debugger.

El tercer capítulo ofrece cierto número de subprogramas que serán excelentes ejemplos de programas para principiantes.

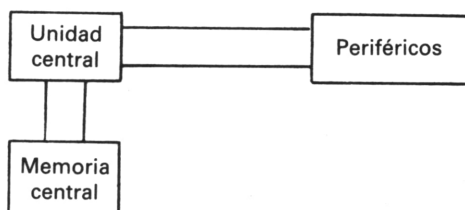
El capítulo último expone los procedimientos de diálogo en ensamblador entre el ZX SPECTRUM y cada uno de los órganos periféricos que son: la pantalla de visualización, la impresora, la interfase sonora, el teclado, los mandos de juego y el magnetófono. Este capítulo explicará cómo escribir o dibujar sobre la pantalla, leer el teclado para conocer las teclas pulsadas, manejar el mando de juego y la interfase sonora.

Finalmente, en los anexos 2 y 3 encontrará dos listas exhaustivas de instrucciones sobre el Z 80, clasificadas de dos maneras distintas.

1. La programación en ensamblador

1.1. Introducción: estructura interna del microordenador

Un sistema microordenador consta de tres elementos fundamentales que son: la unidad central, la memoria central y los periféricos. Estos elementos están entrelazados entre ellos por buses, los cuales están constituidos por cierto número de conexiones eléctricas destinadas a permitir la transferencia de informaciones.



La unidad central es el núcleo del microordenador; ella es quien controla la transferencia de datos con la memoria central y con los periféricos.

El componente fundamental de la unidad central es el microprocesador. Es el que realiza la mayor parte de las funciones de la unidad central, o sea los cálculos. En el SPECTRUM, este microprocesador es fabricado por ZILOG y se llama Z 80.

La memoria central es un elemento esencial del microordenador. Sin ella éste no podría funcionar. Está destinada a contener los programas ejecutados y los datos manipulados por la unidad central.

1.1.1. La memoria central

La memoria central está dividida en cierta cantidad de posiciones pudiendo contener un dato numérico entero comprendido entre 0 y 255. Cada una de estas posiciones tiene 8 bits y se llama *octeto* o *byte* en inglés. El bit es el elemento más pequeño de la memoria. Solamen-

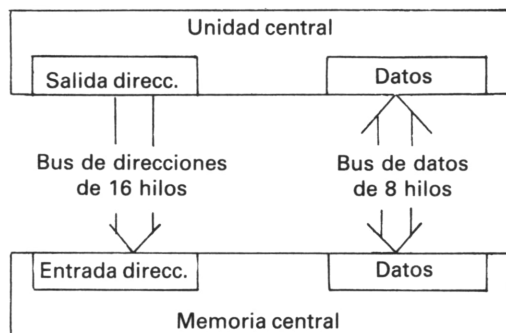
te puede tomar dos valores: 0 (estado bajo: 0 V) y 1 (estado alto: 5 V), lo cual permite memorizar un número entero comprendido entre 0 y 1. Agrupando 8 bits se obtiene un octeto que puede memorizar un número comprendido entre 0000 0000 y 1111 1111 en binario,* o sea 0 y 255 en decimal. Se ha tomado el hábito de utilizar la base 16 (representación hexadecimal) para indicar el valor de un octeto. Con esta base el valor del octeto varía desde 00 a FF. Esta representación corresponde lo mejor posible al reparto en octetos, ya que permite codificar un octeto sólo mediante dos símbolos, y cualquier número hexadecimal de dos cifras puede ser colocado en un octeto.

De manera simbólica podemos decir que la memoria está constituida por una cantidad de octetos colocados uno detrás de otro formando cadena. A cada octeto se le asocia un número de orden que representa su posición dentro de la cadena. A este número se le llama *dirección* del octeto. El primero tendrá la dirección 0, el segundo la dirección 1 y así sucesivamente hasta el último. Esta dirección servirá para seleccionar cualquiera de los octetos de la memoria central.

El microprocesador Z 80 es capaz de manipular direcciones de memoria comprendidas entre 0 y 65535 ($2^{16} - 1$). Para ello dispone de un conjunto de 16 salidas de dirección. Estas salidas sólo pueden tener los valores 0 y 1; gracias a ello se pueden formar todas las combinaciones de números binarios comprendidos entre 0000 0000 0000 0000 y 1111 1111 1111 1111, o sea 0 y 65535 en decimal, o 0000 y FFFF en hexadecimal. Estas 16 salidas están ligadas a 16 entradas de dirección de la memoria central a través del bus de direcciones. Aplicando una combinación binaria a estas salidas de dirección, el microprocesador puede seleccionar uno de los octetos de la memoria central. Para utilizar este octeto el microprocesador tiene 8 bornes de datos conectados a 8 bornes de datos de la memoria central mediante el bus de datos. Así, el octeto de la memoria central seleccionado por el microprocesador podrá transitar entre la memoria central y el microprocesador. Los bornes de datos y el bus de datos son bidireccionales para permitir la transferencia de octetos entre el microprocesador y la memoria (escritura en memoria), o bien entre la memoria y el microprocesador (lectura en memoria).

Existen dos tipos de memoria en el SPECTRUM. El primero, la memoria muerta (en inglés ROM = Read Only Memory), que solamente funciona en lectura. Su contenido es memorizado una sola vez por todas; no puede ser modificado por el microprocesador. Su valor es de 16 384 octetos. Para indicar este valor generalmente se utiliza el kiloocteto, que es igual a 2^{10} octetos, o sea 1 024. El valor de la memoria muerta (ROM) es pues de 16 K (abreviación de kiloocteto).

*En el anexo 1 se da una explicación sobre las bases de numeración.



El segundo tipo de memoria es la viva (en inglés RAM = Random Access Memory), que trabaja tanto en lectura como en escritura. Los datos registrados en esta memoria sólo son memorizados cuando el microordenador está alimentado por corriente eléctrica. En el SPECTRUM, el valor de esta memoria es de 16 K o 48 K, según la configuración del modelo.

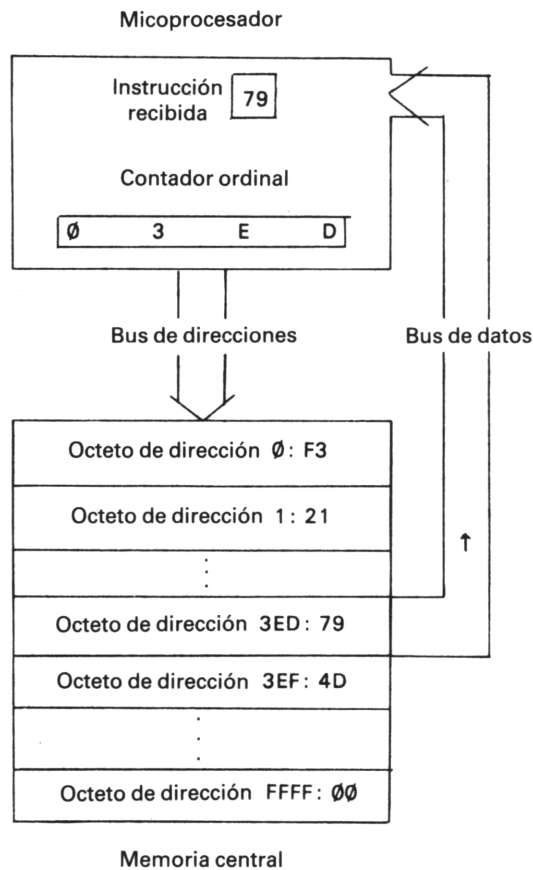
1.1.2. El microprocesador

El microprocesador Z 80 es una máquina capaz de ejecutar cierta cantidad de *instrucciones*. Estas se distinguen mediante un código, el cual se introduce en 1, 2, 3 o 4 octetos. Las operaciones ordenadas por estas instrucciones generalmente son muy simples (adición, sustracción, operación lógica, transferencia de memoria).

El microprocesador ha sido concebido para ejecutar secuencialmente una serie de instrucciones almacenadas en la memoria central, ejecutando así un programa almacenado en la memoria. Para ello dispone de una memoria interna de 16 bits llamada contador ordinal. Este contador ordinal sirve para memorizar la dirección de la próxima instrucción a ejecutar. El ciclo completo para ejecutar una instrucción es el siguiente.

1. El contador ordinal se encuentra ligado a las salidas de dirección para seleccionar el octeto que contiene el código de la instrucción a ejecutar.
2. El octeto seleccionado llega al microprocesador por el bus de datos.
3. El microprocesador descodifica la instrucción y ejecuta la acción correspondiente.
4. El contenido del contador ordinal queda aumentado en el número de octetos de la instrucción ejecutada, de manera que contenga la dirección de la instrucción siguiente.

5. El proceso se repite a partir de la etapa 1 para la instrucción siguiente.



La instrucción situada en la dirección 3ED (valor del contador ordinal) es transferida hacia el Z80 que la ejecutará. Aumentará en uno el contador ordinal y ejecutará la instrucción siguiente situada en la dirección 3EE (hexadecimal).

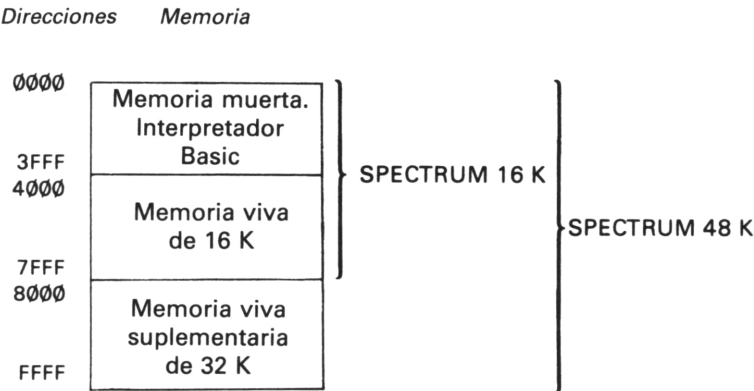
De esta manera, el microprocesador ejecuta cada instrucción del programa guardado en la memoria central con la forma de códigos binarios. Así pues, puede decirse que es un programa escrito en *lenguaje máquina* (o código máquina) que es el único lenguaje capaz de interpretar el microprocesador.

El lenguaje Basic es totalmente incomprensible para el microprocesador que no sabe ejecutar una orden como PRINT. Para la utilización del lenguaje Basic en el microordenador ha sido necesario crear una interfase entre el lenguaje binario manipulado por el microprocesador y las órdenes del lenguaje Basic. Este lenguaje, escrito naturalmente en lenguaje máquina, y que es el único que puede comprender

el microprocesador, está colocado en los 16 K de memoria muerta. De esta forma está constantemente en las memorias del ordenador. Cuando se conecta a tensión se activa automáticamente por la puesta a cero del contador ordinal. El interpretador, que empieza en la dirección cero, es así puesto en marcha al conectar la tensión. El usuario tiene entonces la impresión de trabajar sobre una máquina que solamente comprende el lenguaje Basic.

Todo programa escrito en lenguaje máquina (como el interpretador Basic) tiene necesidad de manipular cierto número de datos. Debido a ello se utiliza la memoria viva para escribir, leer o modificar las variables que utiliza. Estas variables están constituidas por octetos de la memoria central, y pueden transitar entre el microprocesador y la memoria. El microprocesador, que no contiene más que un bus de datos de 8 hilos, no puede leer más de un octeto a la vez. Así, se dice que es un *microprocesador de 8 bits*. Para manipular variables que contengan varios octetos será necesario descomponerlas. Descubrimos así el interés de los microprocesadores de 16 bits y de 32 bits, que permiten manipular de una sola vez variables de tamaño más grande. Esto comporta más rapidez y facilidades en el desarrollo de los programas.

Todo programa en lenguaje máquina, que no sea el interpretador del Basic, deberá colocarse en la memoria viva. Demos por este motivo la distribución de la ocupación de las memorias (en inglés: memory map) en el ZX SPECTRUM.



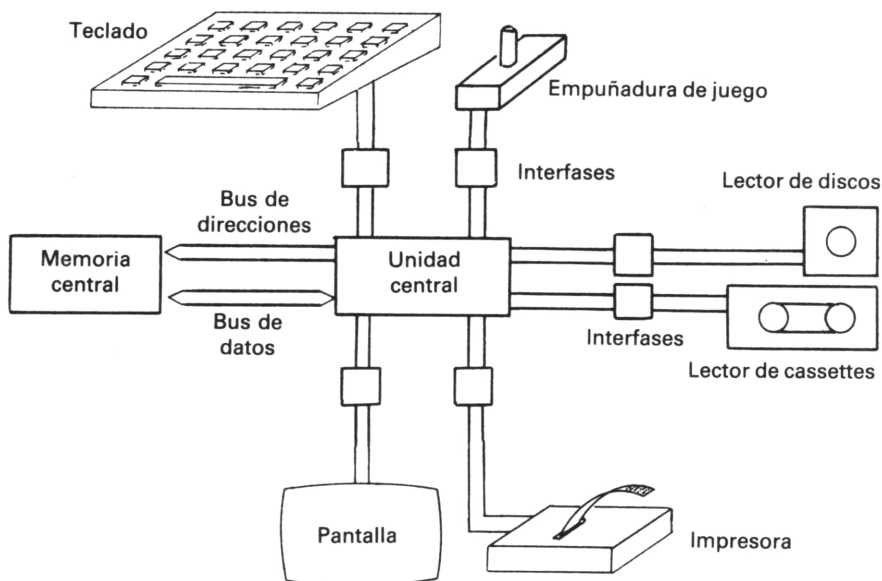
1.1.3. Los periféricos

Los periféricos son los órganos de enlace entre el ordenador y el mundo exterior. No son primordialmente necesarios para el funcionamiento del ordenador, pero sin ellos no sirve para nada, pues por sí solo no puede comunicar sus resultados al usuario.

Existen principalmente tres tipos de periféricos:

- Los periféricos que funcionan como entradas y que recogen las órdenes del usuario. Como es el caso del teclado y los mandos de juego.
- Los periféricos que funcionan como salidas y sirven para visualizar los resultados obtenidos por el ordenador. Como son la pantalla de video y la impresora.
- Los periféricos que funcionan como entradas y salidas; son el lector de cassettes y las unidades de disco. El intercambio de informaciones entre el periférico y el ordenador se realiza así en forma bidireccional.

Para permitir la utilización de periféricos, el microordenador contiene interfases materiales que aseguran la conexión entre la unidad central, el bus de datos, el bus de direcciones y los periféricos. Algunos de los subprogramas escritos en lenguaje máquina introducidos en la ROM permiten la gestión software de los periféricos. Dichos programas son calificados de «*rutinas de gestión de las entradas/salidas*».



1.2. Ventajas e inconvenientes del lenguaje máquina

El lenguaje máquina presenta dos ventajas importantes con respecto a un lenguaje de alto nivel como es el Basic.

Es el lenguaje más rápido que puede encontrarse para un microordenador, ya que puede suministrar directamente al microprocesador los códigos de las instrucciones a ejecutar, sin pasar por una interfase software como el interpretador del Basic. La diferencia de velocidad entre estos dos lenguajes es considerable (el lenguaje máquina va alrededor de 100 veces más rápido). La diferencia es menos acentuada con los lenguajes compilados, como son el Pascal o el Basic compilado. Estos son más rápidos que los lenguajes interpretados, porque el programa escrito en lenguaje de alto nivel se traduce una sola vez a lenguaje máquina por un procedimiento llamado «compilación». El programa traducido podrá ser ejecutado directamente por el microprocesador. Por el contrario, los interpretadores no traducen las instrucciones del lenguaje de alto nivel, sino más bien simulan su funcionamiento durante la ejecución, haciendo uso de las posibilidades del microprocesador. Si los compiladores fuesen perfectos producirían el código máquina más rápido posible para un programa determinado en lenguaje de alto nivel. En este caso sería inútil programar directamente en lenguaje máquina. De hecho, los compiladores producen un código máquina poco optimizado, que es varias veces más lento que el mismo programa realizado directamente en lenguaje máquina y que utiliza mejor las posibilidades del microprocesador.

Además de la rapidez, el lenguaje máquina permite acceder a todas las posibilidades del microordenador y escapar así de las restricciones impuestas por el lenguaje de alto nivel. Con el ensamblador se podrá programar la salida sonora para producir algo distinto al «bip» clásico, utilizar las dos últimas líneas de la pantalla para un fin distinto al de recoger información debido a la orden de INPUT, o utilizar una cantidad mayor de caracteres gráficos programados.

Si el lenguaje máquina solamente presentara estas ventajas, nos preguntaríamos porqué los constructores de ordenadores se empeñan en implantar el Basic en la versión de base de su microordenador. De hecho, el lenguaje máquina es mucho más difícil de utilizar para un neófito. El mínimo programa de cálculo aritmético con registro de resultados sobre la pantalla que se escribe en unas pocas líneas Basic, necesita varios centenares de instrucciones en lenguaje máquina, simplemente porque el microprocesador no sabe hacer otra cosa que sumas, restas y operaciones lógicas sobre números enteros codificados sobre 8 o 16 bits.

1.3. El ensamblador

La programación en código máquina es dura y ardua; debido a ello se ha creado *el lenguaje ensamblador* que asocia a cada instrucción de máquina una sucesión de caracteres alfanuméricos formando una palabra que recuerda de forma mnemotécnica la operación realizada por la instrucción. Se le llama *palabra mnemotécnica*.

Pongamos por ejemplo la operación: negación (cambio de signo). El código de esta instrucción es:

ED 44 (consta de dos octetos)

Su mnemotécnico es:

NEG

Para el programador, el mnemotécnico NEG es mucho más fácil de retener que el código hexadecimal ED 44, mucho más si tenemos en cuenta que hay centenares de instrucciones en lenguaje máquina (696 instrucciones en el Z 80).

Los mnemotécnicos no son directamente ejecutables por el microprocesador. Se ha debido crear una interfase software que asegure la transcripción de los mnemotécnicos a códigos máquina (ensamblaje). Esta interfase es un programa generalmente escrito en lenguaje máquina al que se le llama *Ensamblador*. Además de la transcripción de mnemotécnicos a códigos máquina, el ensamblador aporta facilidades para la edición de programas en lenguaje ensamblador, facilidades para manipular las variables y los datos, así como la posibilidad de especificar las direcciones de bifurcación en las instrucciones de salto.

El hecho de que la puesta a punto de los programas en lenguaje máquina suele ser más difícil que la de los programas en Basic, ha motivado la creación de programas potentes para la puesta a punto. A estos programas se les llama en inglés *Debugger*. Generalmente son capaces de efectuar el desensamblaje de las instrucciones correspondientes (operación inversa del ensamblaje). A menudo poseen una orden para ejecutar las instrucciones paso a paso, lo que es muy práctico para la puesta a punto y para la comprensión del funcionamiento de las instrucciones por el principiante.

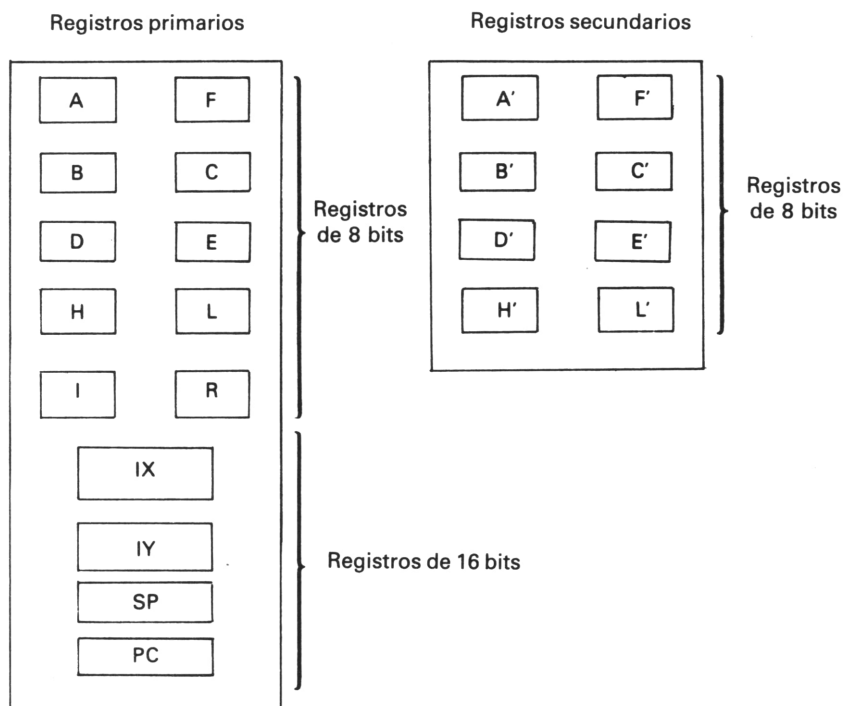
1.4. Los registros del Z 80

Para trabajar, el microprocesador dispone de una cantidad de registros, que son memorias de trabajo ultrarrápidas, situadas en su interior. El Z 80 posee instrucciones para hacer operaciones en los re-

gistros y otras para realizar transferencias entre registros o bien entre registro y la memoria central. A *grosso modo*, un programa en lenguaje máquina utilizará la siguiente estructura:

- Transferencia de datos desde la memoria viva hacia los registros.
- Manipulación de los datos memorizados en los registros.
- Transferencia de los resultados contenidos en los registros hacia la memoria central.

El Z 80 contiene en total 22 registros y cada uno tiene utilidades particulares.



Los registros A, B, C, D, E, H y L son registros de 8 bits para usos generales. Se utilizan para manipular o memorizar temporalmente un dato representado por un octeto.

El registro A tiene una función particular. Todas las operaciones lógicas o aritméticas de 8 bits se efectuarán entre el registro A y otro registro o un octeto de la memoria. El resultado siempre se coloca en el registro A que ha recibido el nombre de *acumulador*.

El registro B a menudo se utiliza como contador de bucle en un programa. La instrucción DJNZ, que se parece a la orden NEXT del Basic, utiliza este registro como variable de bucle.

Los registros B y C, que son dos registros de 8 bits, pueden agruparse para formar un registro de 16 bits al que se llama BC. El registro B contiene los 8 bits más significativos del registro BC.

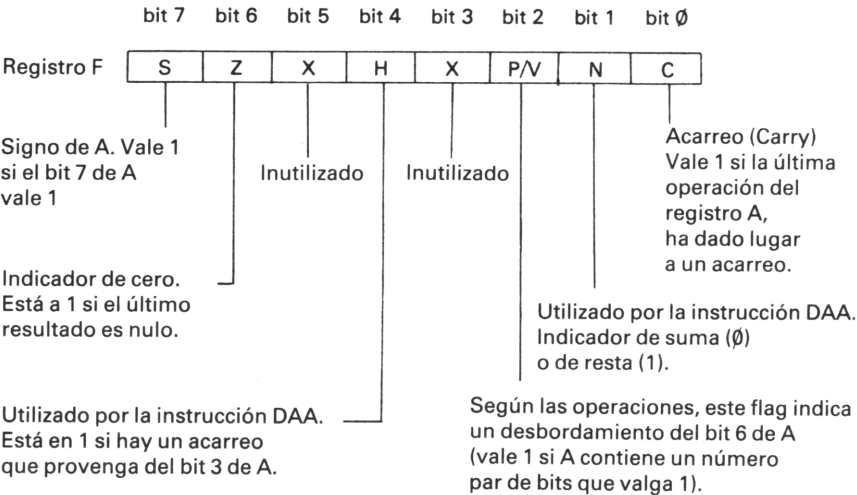


Lo mismo ocurre con los registros D,E y H,L que forman respectivamente los registros dobles DE y HL.

El registro HL trabaja como acumulador para las operaciones aritméticas. Las sumas y restas se realizan entre este registro y uno de los registros BC o DE. El resultado se coloca en HL.

Observemos que por este procedimiento de agrupación de registros, el microprocesador Z 80 puede manipular registros de 16 bits. El Z 80, de hecho, es un pseudomicroprocesador de 16 bits con bus de datos de 8 bits solamente. Esta característica lo hace más potente frente a los otros microprocesadores de 8 bits.

El registro F tiene 6 indicadores o banderas (flags en inglés). Cada indicador está hecho de un bit que se encuentra o bien en el estado VERDADERO (1), o bien en el estado FALSO (0). El cuadro siguiente resume los flags del registro F.



La mayor parte de estos indicadores informan al programa del estado del registro A después de una operación lógica o aritmética. Las instrucciones de salto condicional permiten comprobar el estado de un flag y bifurcar o no a una dirección de la memoria central según el estado del flag. Estas instrucciones de salto condicional asociadas al registro F, son el equivalente de la orden IF ... THEN ... del Basic.

Ciertas instrucciones modifican los flags según criterios distintos del estado del registro A. Otras no las modifican, pero sí provocan una modificación del registro A. Así pues, al usuario le corresponde asegurar que para cada una de las comprobaciones que efectúe, los flags contengan exactamente el valor deseado. Esta es una de las desventajas del lenguaje máquina, ya que es fuente de numerosos errores para los principiantes.

En la práctica se comprueba que, esencialmente, se utilizan los flags de cero (Z) y acarreo (C de carry) y menos a menudo el indicador de signo (S). Veremos con más detalle la utilización de los flags cuando examinemos el juego de instrucciones.

Los registros secundarios (A', F', B', C', D', E', H', L') funcionan de la misma forma que sus homólogos primarios (A, F, B, C, D, E, H, L). Estos permiten aumentar la capacidad de memorización del microprocesador. No obstante, tienen un interés limitado por el hecho de que el microprocesador no puede manipular simultáneamente los registros primarios y los registros secundarios. El Z 80 no puede llegar más que a los registros primarios, pero posee dos instrucciones (EX, AF, AF' y EXX) para cambiar de un bloque dos registros primarios con los registros secundarios.

El registro I, que estudiaremos con más detalle a continuación, se utiliza exclusivamente para gestionar las interrupciones.

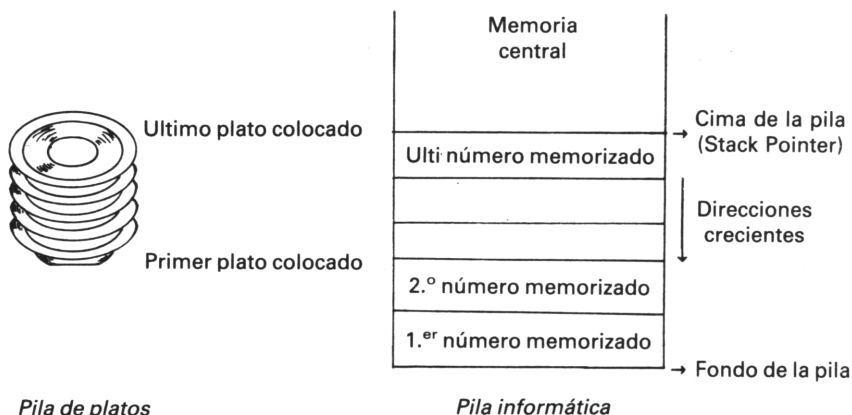
El registro R es un contador utilizado para refrescar las memorias dinámicas. Está controlado por el Z 80 y no es utilizable como registro por el usuario. El refresco de las memorias consiste en reescribir periódicamente el contenido de las memorias, ya que tienden a perder la información que contienen a causa de su tecnología dinámica. El registro R, utilizado como contador, permite saber cuándo debe ser ordenado el proceso de refresco. Su valor es aleatorio y no podrá ser utilizado más que para esto (generador de números aleatorios).

Los cuatro últimos registros (IX, IY, SP y PC), son registros de 16 bits que no pueden descomponerse en dos registros de 8 bits.

Los registros IX e IY son registros de índice. Son utilizados para permitir el direccionado por índice que estudiaremos en el párrafo siguiente. No obstante, pueden ser empleados como registros clásicos de 16 bits para memorizar un valor o realizar operaciones aritméticas.

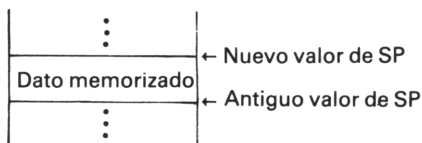
El registro SP es *el puntero de la pila* (abreviación de stack pointer). La pila es un artificio software creado para poder utilizar subprogramas y para la salvaguarda temporal de registros. Su funcionamiento es análogo al de una pila de platos. En una pila de platos solamente puede retirarse fácilmente el plato de encima y no puede colocarse otro plato más que encima de la misma. Esta pila sigue la regla de «último en llegar, primero en salir» (en inglés LIFO: last in, first out). El último plato colocado es el primero en retirarse.

En informática la pila (stack) es parecida a una pila donde los platos son sustituidos por números de 16 bits. El lugar donde van a ser colocados estos números es la memoria central. La cima de la pila está simbolizada por el registro SP que contiene la dirección de memoria del último número registrado.



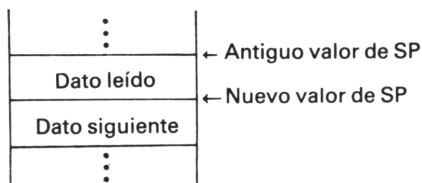
La operación de colocar un dato sobre la cima del stack se llama *apilamiento*. Esto se resume por las operaciones siguientes:

- $SP \leftarrow SP - 2$: decrementar el stack pointer de pila en 2.
- $(SP) \leftarrow \text{dato para apilar}$: colocar el dato en la posición de memoria cuya dirección está en SP. Se dice que SP apunta hacia esta posición de memoria.



A la operación de retirar el dato situado en la cima de la pila se le llama *desapilamiento*. Se resume por las operaciones siguientes:

- $\text{Dato leído} \leftarrow (SP)$: leer el dato cuya dirección está situada en SP.
- $SP \leftarrow SP + 2$: incrementar en 2 el stack pointer.



La pila puede utilizarse para salvaguardar temporalmente algunos datos en la memoria central. Para ello se apilan sucesivamente todos los datos que se desea resguardar:

Apilar dato 1
Apilar dato 2
Apilar dato 3

Cuando llega el momento de recuperar estos datos, se efectúan tantos desapilamientos como apilamientos fueron realizados, pero en sentido inverso, pues debe tenerse en cuenta la regla: «último en llegar, primero en salir».

Desapilar dato 3
Desapilar dato 2
Desapilar dato 1

El stack también sirve para las llamadas y retornos de los subprogramas. En el momento de una llamada de subprograma, la dirección de retorno se apila, es decir, la dirección que sigue a la llamada del subprograma. En el momento de un retorno de subprograma se desapila la dirección de retorno y se bifurca a esta dirección.

Gracias a esta estructura de stack pueden efectuarse llamadas a subprogramas imbricados (intercalados). La orden de retorno terminará el programa más interior.

En la utilización simultánea del stack por los subprogramas, y para la salvaguarda temporal de datos, habrá que asegurarse de que en el subprograma haya tantos apilamientos de datos como desapilamientos. En caso contrario, el dato presente en la cima de la pila (stack) en el momento del retorno del subprograma no será la dirección de retorno anteriormente apilada, lo que creará el riesgo de un bloqueo de programa.

El último registro del microprocesador Z 80 es el contador ordinal (PC: abreviación de Program Counter) que ya hemos visto.

1.5. Modos de direccionado

Los modos de direccionado describen cómo deben tomarse los datos utilizados por una instrucción. Para mejor comprender este concepto tomaremos como ejemplo la instrucción de transferencia. Esta instrucción ha recibido el mnemotécnico LD (abreviación de LOAD: carga en inglés). La instrucción completa se escribe:

LD x, y

Su efecto es transferir el valor de y a x. Es el LET $x = y$ del Basic, donde los operandos (x e y) son enteros de 8 o 16 bits, y es el operando *fuelle*, x es el operando *destino*.

1.5.1. Direccionado por registro

En este tipo de direccionado, el operando es un registro de 8 o 16 bits.

Ejemplo:

78	LD	A, B	transfiere el contenido del
código	mnemónico	operandos	registro B al registro A

En este ejemplo los operandos fuente y destino son, los dos, registros de 8 bits.

1.5.2. Direccionado inmediato

El operando es una constante de 8 o 16 bits que se memoriza en 1 o 2 octetos de la instrucción.

Ejemplos:

3E 05 LD A,5

Esta instrucción transfiere el valor 5 al registro A. El valor 5 es memorizado en el segundo octeto de la instrucción. El operando fuente se obtiene por direccionado inmediato, mientras que el operando destino se obtiene por direccionado de registro. Este último no puede ser del tipo direccionado inmediato ya que debe ser modificado.

01 3A 1E LD BC,1E3AH

Esta instrucción transfiere el valor hexadecimal 1E3A (la H en la instrucción indica un valor hexadecimal), al registro doble BC. El dato de 16 bits 1E3A se guarda en el segundo y tercer octeto de la instrucción. El orden de almacenaje en memoria de los dos octetos que contengan el dato es un poco desanimador para un principiante. El segundo octeto 3 A (*el octeto menos significativo u octeto de menos peso*) se almacena el primero y en la dirección $N + 1$. El primer octeto 1E (*el octeto más significativo o de más peso*) se almacena en segundo lugar en la dirección $N + 2$. El código de la instrucción (01) se almacena en la dirección N.

1.5.3. Direccionado directo

En esta forma de direccionado se suministra la dirección de memoria donde se encuentra el operando.

Ejemplos:

3A ED 59 LD A,(59EDH)

Esta instrucción transfiere el dato de 8 bits situado en la dirección 59EDH al registro A. La dirección es memorizada en los octetos 2 y 3 de la instrucción. Los paréntesis simbolizan el contenido de la dirección.

2A ED 59 LD HL,(59EDH)

Esta otra instrucción transfiere el dato de 16 bits situado en la dirección 59EDH, al registro doble HL. El octeto situado en la dirección 59EDH se coloca en L y el situado en la dirección 59EEH (dirección siguiente) se coloca en H. De aquí sale la regla de memorización de los números de 16 bits.

22 ED 59 LD (59EDH), HL

Esta última instrucción realiza la transferencia inversa de la precedente.

1.5.4. Direccionado indirecto por registro

Para esta forma se suministra el registro doble que contiene la dirección del operando de 8 bits.

Ejemplo:

7E LD A,(HL)

El dato situado en la dirección que está contenida en HL es transferido a A. Se dice que HL *apunta* hacia este dato. HL es calificado de *indicador o puntero*.

Los dos grupos de instrucciones siguientes transfieren el mismo valor a A:

LD HL,59EDH

LD A,(59EDH)

LD A,(HL)

1.5.5. Direcccionado por índice

Este método es una extensión del precedente. La dirección del operando es igual al contenido de uno de los registros del índice (IX o IY) más un valor de 8 bits que se le proporciona.

Ejemplo:

```
DD 46 09    LD B,(IX + 9)
```

Esta instrucción calcula la dirección del operando añadiéndole 9 al valor contenido en IX. El octeto situado en esta dirección se coloca en el registro B. El valor del desplazamiento es almacenado en el tercer octeto de la instrucción. Este desplazamiento puede ser positivo o negativo. Si el valor del octeto que lo representa es superior a 7FH(127), el desplazamiento será negativo e igual en valor absoluto a 256 menos el valor del octeto. Así, el octeto de valor F7 representa un desplazamiento de -9. Entonces la instrucción se escribe:

```
DD 46 F7    LD B,(IX - 9)
```

Este procedimiento de codificación de números negativos es conocido como codificación *en complemento a 2*. En esta codificación, un número negativo se caracteriza por la puesta a uno del bit más significativo (bit 7 para un número de 8 bits).

1.5.6. Direcccionado relativo

Esta clase de direcccionado se utiliza con la instrucción de salto relativo JR que provoca un desplazamiento positivo o negativo del contador ordinal.

Ejemplo:

```
18 03    JR $ + 5
```

Esta instrucción provoca un salto de 5 octetos hacia adelante. Se parece a la instrucción GOTO del Basic, excepto en que el punto de bifurcación se da relativo a la posición corriente, y no de forma absoluta como en el Basic. La expresión \$ + 5 indica la dirección de la bifurcación (\$ es el valor del contador ordinal al principio de la instrucción). El desplazamiento se almacena en el segundo octeto de la instrucción.

Utilizando la codificación en complemento a dos puede especificarse un desplazamiento negativo.

Ejemplo:

```
18 F9    JR $ - 5
```

1.5.7. Direcccionado por bit

Algunas instrucciones permiten manipular directamente los bits de un número de 8 bits. SET pone un bit a uno, RES coloca un bit a cero y BIT comprueba el valor de un bit, y posiciona el indicador Z en consecuencia. Los bits son representados por un número del 0 al 7. El bit 0 es el menos significativo y el bit 7 es el más significativo.

Ejemplos:

CB DF	SET 3, A	puesta a 1 del bit 3 de A
CB AE	RES 5, (HL)	puesta a 0 del bit 5 de (HL)
DD CB 03 46	BIT 0, (IX + 3)	comprueba el bit 0 de (IX + 3)

1.6. Juego de instrucciones del Z 80

En este apartado estudiaremos todas las instrucciones disponibles en el Z 80. El número de instrucciones es relativamente grande para un microprocesador de 8 bits (696 instrucciones). Este es uno de los puntos fuertes del Z 80.

Para cada instrucción daremos el detalle de la operación efectuada, el detalle de la eventual modificación de los indicadores del registro F y el número de ciclos de reloj utilizados para realizar la instrucción. Esta cantidad de ciclos permite calcular explícitamente la duración de una instrucción. Sabiendo que la frecuencia de reloj es de 3,25 MHz el tiempo de ciclo es igual a 0,3 μ s. La duración de una instrucción es igual al producto del número de ciclos por la duración del ciclo del reloj. Una instrucción simple necesita cuatro ciclos y dura como consecuencia 1,2 μ s, o sea un poco más de una millonésima de segundo (el microsegundo, de símbolo μ s, es la millonésima parte de un segundo). Percibimos así la extrema rapidez del lenguaje máquina en comparación con el Basic.

1.6.1. Transferencia de 8 bits

La instrucción LD d,s que ya hemos visto, realiza la transferencia del operando s al operando d. Estos operandos se describen en uno de los modos de direccionado del Z 80. No obstante, todas las combinaciones de modos de direccionado no están permitidas para s y d. Examinemos la lista de instrucciones de este tipo que están permitidas:

<i>Mnemotécnicos</i>	<i>Operación</i>	<i>Código de la instrucción binaria</i>	<i>Hexa-decimal</i>	<i>Número de ciclos de reloj</i>	<i>Indicadores</i>
LD r, s	$r \leftarrow s$	$\emptyset \ 1 \leftarrow r \rightarrow \leftarrow s \rightarrow$		4	no se modifican
LD r, n	$r \leftarrow n$	$\emptyset \ \emptyset \leftarrow r \rightarrow 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad n \quad \rightarrow$		7	no se modifican
LD r, (HL)	$r \leftarrow (HL)$	$\emptyset \ 1 \leftarrow r \rightarrow 1 \ 1 \ \emptyset$		7	no se modifican
LD r, (IX+d)	$r \leftarrow (IX+d)$	$1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ 1 \leftarrow r \rightarrow 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	DD	19	no se modifican
LD r, (IY+d)	$r \leftarrow (IY+d)$	$1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ 1 \leftarrow r \rightarrow 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	FD	19	no se modifican
LD (HL), r	$(HL) \leftarrow r$	$\emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \leftarrow r \rightarrow$		7	no se modifican
LD (IX+d), r	$(IX+d) \leftarrow r$	$1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \leftarrow r \rightarrow$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	DD	19	no se modifican
LD (IY+d), r	$(IY+d) \leftarrow r$	$1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \leftarrow r \rightarrow$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	FD	19	no se modifican
LD (HL), n	$(HL) \leftarrow n$	$\emptyset \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad n \quad \rightarrow$	36	10	no se modifican
LD (IX+d), n	$(IX+d) \leftarrow n$	$1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$ $\leftarrow \quad n \quad \rightarrow$	DD 36	19	no se modifican
LD (IY+d), n	$(IY+d) \leftarrow n$	$1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset$ $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$ $\leftarrow \quad n \quad \rightarrow$	FD 36	19	no se modifican
LD A, (BC)	$A \leftarrow (BC)$	$\emptyset \ \emptyset \ \emptyset \ \emptyset \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset$	0A	7	no se modifican
LD A, (DE)	$A \leftarrow (DE)$	$\emptyset \ \emptyset \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset$	1A	7	no se modifican

LD A, (nn)	$A \leftarrow (nn)$	$\emptyset \emptyset 1 1 1 \emptyset 1 \emptyset$ $\leftarrow n$: menos peso \rightarrow $\leftarrow n$: más peso \rightarrow	3A	13	no se modifican
LD (BC), A	$(BC) \leftarrow A$	$\emptyset \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset 1 \emptyset$	$\emptyset 2$	7	no se modifican
LD (DE), A	$(DE) \leftarrow A$	$\emptyset \emptyset \emptyset 1 \emptyset \emptyset 1 \emptyset$	12	7	no se modifican
LD (nn), A	$(nn) \leftarrow A$	$\emptyset \emptyset 1 1 \emptyset \emptyset 1 \emptyset$ $\leftarrow n$: menos peso \rightarrow $\leftarrow n$: más peso \rightarrow	32	13	no se modifican
LD I, A	$I \leftarrow A$	$1 1 1 \emptyset 1 1 \emptyset 1$ $\emptyset 1 \emptyset \emptyset \emptyset 1 1 1$	ED 47	9	no se modifican
LD R, A	$R \leftarrow A$	$1 1 1 \emptyset 1 1 \emptyset 1$ $\emptyset 1 \emptyset \emptyset \emptyset 1 1 1$	ED 4F	9	no se modifican
LD A, I	$A \leftarrow I$	$1 1 1 \emptyset 1 1 \emptyset 1$ $\emptyset 1 \emptyset 1 \emptyset 1 1 1$	ED 57	9	S y Z posicionados según el estado de A; H y N puestos a \emptyset ; C sin afectar; P/V contienen el estado de biestable de interrupciones. Indicadores modificados como en el caso precedente.
LD A, R	$A \leftarrow R$	$1 1 1 \emptyset 1 1 \emptyset 1$ $\emptyset 1 \emptyset 1 1 1 1 1$	ED 5F	9	

En este cuadro n designa una constante de 8 bits, d un desplazamiento de 8 bits positivo o negativo (direccionado por índice), nn una constante de 16 bits y r o s un registro de 8 bits. Estos registros son codificados por el Z 8 \emptyset sobre tres bits que también se encuentran en el código de la instrucción. La correspondencia entre los registros y estos tres bits se resume en el cuadro siguiente.

Registro	$r o s$
B	$\emptyset \emptyset \emptyset$
C	$\emptyset \emptyset 1$
D	$\emptyset 1 \emptyset$
E	$\emptyset 1 1$
H	$1 \emptyset \emptyset$
L	$1 \emptyset 1$
A	$1 1 1$

Una lista exhaustiva de estas instrucciones se encuentra en el anexo.

Estas instrucciones de transferencia, que son fáciles de comprender, de hecho son las más empleadas en un programa. Según la forma de direccionado utilizada por los operandos, el número de octetos de la instrucción, así como la duración de la instrucción, varían. Estas instrucciones, salvo las dos últimas, no afectan a los indicadores.

1.6.2. Transferencia de 16 bits

Examinemos ahora la lista menos importante de las instrucciones de transferencia de 16 bits.

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código de la instrucción binaria</i>	<i>Hexadecimal</i>	<i>Número de ciclos de reloj</i>	<i>Indicadores</i>
LD dd, nn	dd ← nn	$\emptyset \emptyset \leftarrow d d \rightarrow \emptyset \emptyset \emptyset 1$ ← n: menos peso → ← n: más peso →		10	
LD IX, nn	IX ← nn	$1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \emptyset \ 1 \ \emptyset \ \emptyset \ \emptyset \ 1$ ← n: menos peso → ← n: más peso →	DD 21	14	no se modifican
LD IY, nn	IY ← nn	$1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \emptyset \ 1 \ \emptyset \ \emptyset \ \emptyset \ 1$ ← n: menos peso → ← n: más peso →	FD 21	14	no se modifican
LD HL, (nn)	H ← (nn+1) L ← (nn)	$\emptyset \emptyset \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset$ ← n: menos peso → ← n: más peso →	2A	16	no se modifican
LD dd, (nn)	dd ← (nn)	$1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \ 1 \leftarrow d d \rightarrow 1 \ \emptyset \ 1 \ 1$ ← n: menos peso → ← n: más peso →	ED	20	no se modifican
LD IX, (nn)	IX ← (nn)	$1 \ 1 \ \emptyset \ 1 \ 1 \ 1 \ \emptyset \ 1$ $\emptyset \emptyset \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset \ 1 \ \emptyset$ ← n: menos peso → ← n: más peso →	DD 2A	20	no se modifican

LD IY, (nn)	IY ← (nn)	1 1 1 1 1 1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 ← n: menos peso → ← n: más peso →	FD 2A	20	no se modifican
LD (nn), HL	(nn+1) ← H (nn) ← L	0 0 1 0 0 0 1 0 ← n: menos peso → ← n: más peso →	22	16	no se modifican
LD (nn), dd	(nn) ← dd	1 1 1 0 1 1 0 1 0 1 ←d d→ 0 0 1 1 ← n: menos peso → ← n: más peso →	ED	20	no se modifican
LD (nn), IX	(nn) ← IX	1 1 0 1 1 1 0 1 0 0 1 0 0 0 1 0 ← n: menos peso → ← n: más peso →	DD 22	20	no se modifican
LD (nn), IY	(nn) ← IY	1 1 1 1 1 1 0 1 0 0 1 0 0 0 1 0 ← n: menos peso → ← n: más peso →	FD 22	20	no se modifican
LD SP, HL	SP ← HL	1 1 1 1 1 0 0 1	F9	6	no se modifican
LD SP, IX	SP ← IX	1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 1 1 1 0 0 1	DD F9	10	no se modifican
LD SP, IY	SP ← IY	1 1 1 1 1 1 0 1 1 1 1 1 1 0 0 1	FD F9	10	no se modifican

En este cuadro *nn* designa un número de 16 bits y *dd* uno de los registros de 16 bits: BC, DE, HL, SP. Estos registros se codifican sobre dos bits que se encuentran en el código de la instrucción.

Registro	dd
BC	00
DE	01
HL	10
SP	11

Los modos de direccionado posibles, con las instrucciones de transferencia de 16 bits, son menos importantes que los disponibles en las instrucciones de transferencia de 8 bits. No encontramos más que el modo directo y el modo por registro.

Estas instrucciones son muy útiles para manipular los datos de 16 bits o las direcciones de memoria codificadas en 16 bits. Se las emplea en particular para iniciar los registros dobles en vistas a utilizar el modo de direccionado indirecto sobre los números de 8 bits.

1.6.3. Operaciones aritméticas de 8 bits

El Z 80 es capaz de efectuar operaciones aritméticas simples sobre números de 8 bits, codificados o no, en complemento a 2. Este tipo de codificación, que ya hemos visto, permite representar en un octeto todos los números enteros comprendidos entre -128 y $+127$. Los números positivos se codifican normalmente mientras que los números negativos son representados por un número igual a 256 menos su valor. Así, los números de -128 a -1 se representan por los números de 128 a 255 (representación normal).

Valor del octeto en representación normal	0	1	...	126	127	128	129	...	254	255
Valor del octeto en complemento a dos	0	1	...	126	127	-128	-127	...	-2	-1

Con esta codificación, un número negativo se reconoce por la presencia del valor 1 en el bit más significativo del octeto. Este es el bit que comprueba el indicador de signo S en el momento de las operaciones aritméticas.

De hecho, el microprocesador no hace diferencia entre estos dos tipos de codificaciones. Todas las operaciones aritméticas se realizan sobre la representación normal de números, con pérdida del acarreo o sin ella, en caso de desbordamiento. Esta posibilidad de acarreo asegura la equivalencia de los cálculos para los dos tipos de representación.

Ejemplos: Tomemos por caso la suma de 12 con -4 . -4 es codificado por $256 - 4 = 252$ en representación normal. La suma sería en binario:

	Representación normal	Representación en complemento a 2
$ \begin{array}{r} \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset 1 1 \emptyset \emptyset \\ + 1 1 1 1 1 1 \emptyset \emptyset \\ \hline \textcircled{1} \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset 1 \emptyset \emptyset \emptyset \end{array} $	$ \begin{array}{r} 12 \\ 252 \\ \hline 264 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 12 \\ -4 \\ \hline 8 \end{array} $
C ← Los 8 bits resultantes puestos en A		

El número resultante contiene 9 bits. Sólo los 8 bits menos significativos se conservan. El último bit se coloca en el indicador de acarreo C. El número resultante es pues igual a 8 si no se tiene en cuenta el acarreo (cálculo en complemento a 2) y a $256 + 8 = 264$, si se tiene en cuenta (cálculo en representación normal: $12 + 252 = 264$).

Corresponde al usuario el tener o no tener en cuenta la indicación del acarreo, según el tipo de datos que manipule.

Tomemos como otro ejemplo la suma de -1 y de -2 que vale -3 . Esta operación sería en representación normal:

$$256 - 1 + 256 - 2 = \underbrace{256}_{\text{acarreo}} + \underbrace{256 - 3}_{\text{valor sobre 8 bits}}$$

El resultado de 8 bits vale $256 - 3$, o sea el valor -3 en complemento a dos, y el indicador C indica un acarreo.

Si el usuario trabaja en representación normal deberá sumar los números 255 y 254 y obtendrá el resultado de 256 (acarreo a 1) más 253, o sea 509 que es la suma de 255 y de 254.

En la práctica se utilizará la codificación en complemento a dos para números comprendidos entre -128 y $+127$ y la codificación en representación normal para números positivos pudiendo sobrepasar el valor 127.

El calificativo de complemento a dos de la codificación proviene del hecho de que la representación normal de un número negativo puede obtenerse haciendo el *complemento* de cada uno de los bits del número positivo correspondiente y añadiendo uno al resultado. La operación de complemento consiste en cambiar los \emptyset por 1 y los 1 por \emptyset .

Ejemplo:

3 se escribe en binario	: $\emptyset \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset \emptyset 1 1$
El complemento de 3 vale	: $1 1 1 1 1 1 \emptyset \emptyset$
Añadamos 1 al resultado	: $1 1 1 1 1 1 \emptyset 1$

El resultado obtenido es $256 - 3$ en representación de complemento a 2.

El cuadro siguiente describe las instrucciones de suma y resta sobre 8 bits.

Mnemotécnico	Operación	Código interno	Indicadores
ADD A, s	$A \leftarrow A + s$	0 0 0	S puesto a 1 si hay resultado negativo, si no puesto a 0.
ADC A, s	$A \leftarrow A + s + \text{Carry}$	0 0 1	Z puesto a 1 si hay resultado nulo, si no puesto a 0.
SUB s	$A \leftarrow A - s$	0 1 0	H puesto a 1 si hay acarreo del bit 3, si no a 0.
SBC A, s	$A \leftarrow A - s - \text{Carry}$	0 1 1	P/V puesto a 1 si hay acarreo del bit 6, si no puesto a 0.
			N puesto a 0 para una suma y a 1 para una resta.
			C puesto a 1 si hay acarreo del bit 7, si no puesto a 0.

Todas estas operaciones aritméticas se realizan entre el registro A y el dato de 8 bits s; el resultado se coloca en A con posicionamiento de los indicadores según el resultado.

El símbolo s designa uno de los cinco modos de direccionado indicados en el siguiente cuadro; el código completo de la instrucción se obtiene por inserción del código interno en uno de los códigos siguientes:

Código de la instrucción	s	Modo de direccionado	Número de ciclos
Registro	r	1 0 código interno $\leftarrow r \rightarrow$	4
Dato de 8 bits	n	1 1 código interno 1 1 0 $\leftarrow \quad n \quad \rightarrow$	7
Indirecto HL	(HL)	1 0 código interno 1 1 0	7
Por índice IX	(IX + d)	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 1 0 código interno 1 1 0 $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	19
Por índice IY	(IY + d)	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 1 0 código interno 1 1 0 $\leftarrow \quad d \quad \rightarrow$	19

El indicador P/V permite saber si ha habido un acarreo del bit 6 de A; dicho en otros términos, si ha habido un desbordamiento en los cálculos para números codificados en complemento a dos:

Ejemplo: $100 + 84 = 128 + 56$

bit de desbordamiento

$$\begin{array}{r} 01100100 \\ + 01001010 \\ \hline 10111000 \end{array}$$

desbordamiento resultado sobre 7 bits

resto sobre 7 bits

$$\begin{array}{r} 100 \\ 84 \\ \hline 184 \end{array}$$

El indicador P/V permite saber que en este caso el resultado no es -72 (184 en representación normal) sino $128 + 56$.

Por lo tanto, si se trabaja con números codificados en complemento a dos, es necesario fijarse en el indicador P/V, y no en el indicador Carry utilizado en la representación normal.

Otras dos instrucciones utilizadas frecuentemente permiten el incremento o decremento del operador en una unidad.

Mnemotécnico	Operación	Indicadores
INC s	$s \leftarrow s + 1$	Los indicadores S, Z, H y P/V son modificados de la misma forma que en las otras instrucciones aritméticas. N es puesto a 1 para la instrucción INC y a 0 para DEC. C no se modifica.
DEC s	$s \leftarrow s - 1$	

El cuadro siguiente resume los modos de direccionado posibles:

Modo de direccionado	s	Código de la instrucción	Número de ciclos
Registro	r	$00 \leftarrow r \rightarrow 10X$	4
Indirecto HL	(HL)	$00110010X$	11
Por índice IX	(IX + d)	11011101 DD $00110010X$ $\leftarrow d \rightarrow$	23
Por índice IY	(IY + d)	11111101 FD $00110010X$ $\leftarrow d \rightarrow$	23

El bit X vale 0 para la instrucción INC y 1 para la instrucción DEC.

Finalmente, la instrucción CP permite comparar el valor del acumulador con el operando. Esta instrucción efectúa la sustracción $A - s$ y proporciona los indicadores según el resultado. Este último no se copia en el registro A que no sufre modificación.

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código interno</i>
CP s	test A - s	1 1 1

Los modos de direccionado son los mismos que para las operaciones aritméticas ADD y SUB.

Ejemplo:

CP 30

Esta instrucción compara el acumulador con el valor 30.

$Z = 1$ si $A = 30$

$C = 1$ si $A < 30$

$C = 0$ si $A \geq 30$

Utilizando las informaciones suministradas por los indicadores Z y C, un valor de 8 bits contenido en el registro A puede compararse con el valor de 8 bits representado por el operando.

1.6.4. Operaciones lógicas de 8 bits

Las instrucciones lógicas efectúan una operación lógica entre cada uno de los bits del acumulador y cada uno de los bits del operando. Es posible efectuar tres operaciones lógicas diferentes entre dos bits:

El operador AND hace el «Y lógico» entre los dos bits operandos. El resultado solamente es 1 si el primero y el segundo operando están a 1.

El operador OR hace la «O lógica» entre los dos operandos. El resultado es 1 si el primero o el segundo operando están a 1.

El operador XOR hace la «O exclusiva» entre los dos operandos. El resultado será 1 si el primero o el segundo operando están a 1, pero no los dos al mismo tiempo.

La tabla de la verdad siguiente resume estas funciones:

Primer operando	Segundo operando	AND	OR	XOR
0	0	0	0	0
0	1	0	1	1
1	0	0	1	1
1	1	1	1	0

Las instrucciones lógicas correspondientes del Z 80 efectúan estas operaciones en paralelo sobre los 8 bits del acumulador y del operando, y dejan el resultado en el acumulador.

Mnemotécnico	Operación	Código interno	Indicadores
AND s	$A \leftarrow A \text{ Y } s$	1 0 0	S puesto a 1 si hay resultado negativo. Z puesto a 1 si hay resultado nulo. H puesto a 1 para AND y si no a 0. P/V contiene la paridad del resultado. N puesto a cero. C puesto a cero.
OR s	$A \leftarrow A \text{ O } s$	1 1 0	
XOR s	$A \leftarrow A \text{ O } s$ exclusiva	1 0 1	

Los mandos de direccionado son los mismos que para las instrucciones ADD y SUB.

Estas instrucciones son de mucha utilidad para acceder a cierto número de bits del registro A.

La instrucción AND sirve para aislar cierto número de bits del registro A, colocando los otros bits a cero. Se realiza así una máscara para seleccionar estos bits.

Ejemplo:

AND 15 permite aislar los cuatro bits de menor peso de A.

Si A contiene un 39H, contendrá un 9 después de la ejecución de esta instrucción. Solamente los 4 bits de menor peso han sido guardados; los otros han sido puestos a cero.

La instrucción OR provoca la puesta a 1 de unos cuantos bits del acumulador.

Ejemplo:

OR F0H provoca la puesta a 1 de los 4 bits de más peso de A.

Si A contiene un 39H, contendrá un F9H después de la ejecución de esta instrucción.

La instrucción OR A permite probar si el acumulador es nulo sin modificar este último, lo cual será empleado a menudo. También provoca la puesta a cero del indicador Carry, lo que será útil para el empleo de ADC y SBC.

La instrucción XOR sirve para complementar cierto número de bits de A.

Ejemplo:

XOR F0H complementa los 4 bits de más peso de A.

Si en A hubiera un 39H, contendría un C9H después de la ejecución de esta instrucción.

La instrucción XOR A provoca en particular la puesta a cero de todos los bits de A, o sea la puesta a cero de A. Esto equivale a LD A,0, pero presenta la ventaja de no ocupar más que un octeto en lugar de dos y de posicionar los indicadores.

1.6.5. Decalados

El Z 80 es capaz de decalar hacia la derecha o hacia la izquierda un número de 8 bits. Esta operación consiste en desplazar cada uno de los bits del número hacia la derecha o hacia la izquierda. El bit sobrante del decalado se utiliza de diferentes maneras según la instrucción aplicada.

Ejemplos:

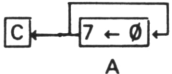
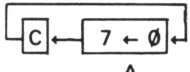
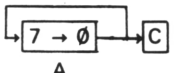
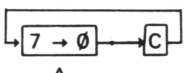
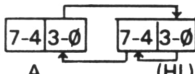
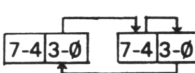
1 0 0 1 1 1 1 0 (9E) decalado a la izquierda: 0 0 1 1 1 1 0 0 (3C)

1 0 0 1 1 1 1 0 (9E) decalado a la derecha : 0 1 0 0 1 1 1 1 (4F)

El bit saliente es el bit 7 después del decalado a la izquierda y el bit 0 después del decalado a la derecha. Este bit puede colocarse en el Carry o reinsertarse en el bit opuesto del número para obtener un decalado circular.

Sin la pérdida del bit saliente, el decalado a la izquierda es equivalente a una multiplicación por dos y el decalado a la derecha a una división por dos. En efecto, esta operación decala las cifras de un número escrito en base dos, lo que se convierte en una multiplicación o división del número por la base, que vale 2. Utilizaremos esta propiedad en la realización de subprogramas de multiplicación y de división.

Ahora examinemos el detalle de las instrucciones de decalado:

Mnemotécnico	Operación	Código	Número de ciclos	Indicadores
RLCA		00000111 07	4	S, Z y V sin modificar. H y N puesto a cero. C contiene el bit saliente.
RLA		00010111 17	4	
RRC A		00001111 0F	4	
RRA		00011111 1F	4	
RLD		11101101 ED 01101111 6F	18	S y Z posicionados según el valor resultante de A. H y N puestos a cero. C sin modificar. P/V contiene la paridad de A.
RRD		11101101 ED 01100111 67	18	

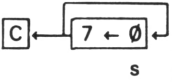
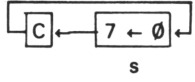
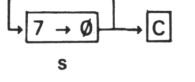
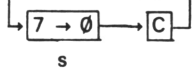
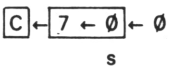
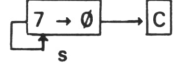
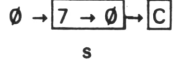
Las cuatro primeras instrucciones de este cuadro efectúan rotaciones en el acumulador. Las dos últimas son más especiales. Actúan sobre grupos de 4 bits contenidos en el registro A y en el octeto situado en la dirección HL. Sirven especialmente para la manipulación de los números codificados en BCD (*código decimal binario*) utilizados en aritmética decimal. Las cifras decimales son así codificadas sobre 4 bits. Así pues, un número decimal de dos cifras puede colocarse en un octeto.

Ejemplo:

72 decimal se escribe en BCD: 0111 0010 o sea 72H
 cifra 7 cifra 2

Las instrucciones RRD y RLD permiten realizar decalados de números decimales.

Las otras instrucciones de rotación con 8 bits se resumen en el siguiente cuadro:

Mnemotécnico	Operación	Código interno	Indicadores
RLC s		0 0 0	Z puesto a 1 si el resultado es nulo.
RL s		0 1 0	S puesto a 1 si el resultado es negativo.
RRC s		0 0 1	H puesto a 0.
RR s		0 1 1	P/V contiene la paridad del resultado.
SLA s		1 0 0	N puesto a 0.
SRA s		1 0 1	C contiene el bit saliente del decalado.
SRL s		1 1 1	

El signo s designa uno de los cuatro modos de direccionado en el cuadro siguiente; el código completo de la instrucción se obtiene entonces por inserción del código interno en uno de los códigos siguientes:

<i>Modo de direccionado</i>	<i>s</i>	<i>Código</i>	<i>Números de ciclos</i>
Registro	r	1 1 0 0 1 0 1 1 CB 0 0 código interno ← r →	8
Indirecto HL	(HL)	1 1 0 0 1 0 1 1 CB 0 0 código interno 1 1 0	15
Por índice IX	(IX + d)	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 1 1 0 0 1 0 1 1 CB ← d → 0 0 código interno 1 1 0	23
Por índice IY	(IY + d)	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 1 1 0 0 1 0 1 1 CB ← d → 0 0 código interno 1 1 0	23

La correspondencia entre el nombre del registro r y los 3 bits del código de la instrucción se da en el párrafo 1.6.1.

1.6.6. Instrucciones que actúan sobre un bit

El Z 80 posee tres instrucciones que permiten posicionar o comprobar un bit de un número de ocho bits.

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código interno</i>	<i>Indicadores</i>
BIT b, s	Comprobación del bit b de s.	0 1	Z está a 1 si el bit vale 0. H es puesto a 1, N es puesto a 0. S y P/V tienen un valor cualquiera. C no es modificado. Los indicadores no son modificados.
SET b, s	Puesta a 1 del bit b de s.	1 1	
RES b, s	Puesta a 0 del bit b de s.	1 0	

El número del bit *b* varía entre 0 y 7. Este número se encuentra en tres de los bits del código de la instrucción, según la correspondencia siguiente:

<i>b</i>	Código de 3 bits
0	0 0 0
1	0 0 1
2	0 1 0
3	0 1 1
4	1 0 0
5	1 0 1
6	1 1 0
7	1 1 1

La tabla siguiente resume los diferentes modos de direccionado posibles para *s*.

Modo de direccionado	<i>s</i>	Código de la instrucción	Número de ciclos
Registro	<i>r</i>	<div> 1 1 0 0 1 0 1 1 CB </div> <div> <div>código interno</div> <div>← <i>b</i> → ← <i>r</i> →</div> </div>	8
Indirecto HL	(HL)	<div> 1 1 0 0 1 0 1 1 CB </div> <div> <div>código interno</div> <div>← <i>b</i> → 1 1 0</div> </div>	12 para BIT 15 para SET y RES
Por índice IX	(IX + <i>d</i>)	<div> 1 1 0 1 1 1 0 1 DD </div> <div> 1 1 0 0 1 0 1 1 CB </div> <div> ← <i>d</i> → </div> <div> <div>código interno</div> <div>← <i>b</i> → 1 1 0</div> </div>	20 para BIT 23 para SET y RES
Por índice IY	(IY + <i>d</i>)	<div> 1 1 1 1 1 1 0 1 FD </div> <div> 1 1 0 0 1 0 1 1 CB </div> <div> ← <i>d</i> → </div> <div> <div>código interno</div> <div>← <i>b</i> → 1 1 0</div> </div>	20 para BIT 23 para SET y RES

1.6.7. Instrucciones de uso general

Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
NOP	No hay operación	0 0 0 0 0 0 0 0 00	4	No se modifican.
SCF	Carry \leftarrow 1	0 0 1 1 0 1 1 1 37	4	C a 1, H y N a 0. Otros indicadores no se modifican.
CCF	Complemento del Carry	0 0 1 1 1 1 1 1 3F	4	H desconocido. C complementado, N a 0. Otros indicadores no se modifican.
CPL	Complemento de A $A \leftarrow \bar{A}$	0 0 1 0 1 1 1 1 2F	4	H y N a 1. Otros indicadores no se modifican.
NEG	Negación de A en complemento a 2 $A \leftarrow \bar{A} + 1$	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 0 0 1 0 0 44	8	N puesto a 1, los otros indicadores son posicionados según el resultado de A. P/V contiene el desbordamiento eventual del bit 6.
DAA	Ajuste decimal	0 0 1 0 0 1 1 1 27	4	N no se modifica, P/V contiene la paridad del resultado. Los otros indicadores son posicionados según el resultado de A.
HALT	Paro del Z 80	0 1 1 1 0 1 1 0 76	4	Indicadores sin modificar.

La instrucción NOP será de utilidad durante la puesta a punto. Gracias a ella podrá calcularse el efecto de una secuencia de instrucciones reemplazándolas por octetos nulos (instrucción NOP).

La instrucción DAA efectúa automáticamente el ajuste decimal que debe ser realizado a continuación de una suma o de una resta de dos números decimales codificados en BCD. Esta instrucción utiliza las informaciones facilitadas por los indicadores H y N.

Ejemplo: Consideremos la suma de 34 y 39:

```
LD  A,34H      ; A contiene 34 en BCD
ADD A,29H      ; A contiene 5 DH que no es un número en BCD
DAA            ; A contiene 63 en BCD que es el resultado de la suma
```

Después de una suma, la instrucción comprueba si la cifra de menos peso (4 bits de menor peso) es superior a 9, en cuyo caso se le añade 6 al número para obtener la nueva cifra de las unidades e incrementar la cifra de las decenas (4 bits de más peso). El mismo procedimiento sirve para la cifra de las decenas, pero añadiendo esta vez 6×16 al número y posicionando el indicador Carry en caso de desbordamiento.

Esta instrucción, que es muy rápida, facilita considerablemente el empleo de los números decimales codificados en BCD. No obstante, tan sólo funciona con números de 8 bits, lo que hace más delicada la manipulación de números decimales de mayor tamaño.

1.6.8. Instrucciones aritméticas sobre 16 bits

Una de las ventajas del microprocesador Z 80 sobre sus predecesores es su capacidad para efectuar sumas y restas sobre números enteros de 16 bits. Las instrucciones se encuentran resumidas en el siguiente cuadro:

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código de la instrucción</i>	<i>Número de ciclos</i>	<i>Indicadores</i>
ADD HL, ss	$HL \leftarrow HL + ss$	$00 \leftarrow s \rightarrow 1001$	11	N puesto a cero, H desconocido. S, Z, P/V no se modifican. C vale 1 si hay un acarreo del bit 15 de HL.
ADC HL, ss	$HL \leftarrow HL + ss + \text{Carry}$	11101101 ED $01 \leftarrow s \rightarrow 1010$	15	N puesto a 0, H desconocido. S contiene el bit 15 de HL. Z vale 1 si HL es nulo. P/V vale 1 si hay un acarreo del bit 14. C vale 1 si hay un acarreo del bit 15.
SBC HL, ss	$HL \leftarrow HL - ss - \text{Carry}$	11101101 ED $01 \leftarrow s \rightarrow 0010$	15	N puesto a 1. Los otros indicadores varían de la misma forma que en la instrucción ADC.

ADD IX, pp	$IX \leftarrow IX + pp$	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 0 0 $\leftarrow pp \rightarrow$ 1 0 0 1	15	N puesto a cero. H desco- nocado. S, Z, P/V no se mo- difican. C vale 1 si hay un acar- reo del bit 15 de HL. No se modi- fican.
ADD IY, rr	$IY \leftarrow IY + rr$	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 0 0 $\leftarrow r \rightarrow$ 1 0 0 1	15	
INC ss	$ss \leftarrow ss + 1$	0 0 $\leftarrow s \rightarrow$ 0 0 1 1	6	
INC IX	$IX \leftarrow IX + 1$	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 0 0 1 0 0 0 1 1 23	10	
INC IY	$IY \leftarrow IY + 1$	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 0 0 1 0 0 0 1 1 23	10	
DEC ss	$ss \leftarrow ss - 1$	0 0 $\leftarrow s \rightarrow$ 1 0 1 1	6	
DEC IX	$IX \leftarrow IX - 1$	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 0 0 1 0 1 0 1 1 2B	10	
DEC IY	$IY \leftarrow IY - 1$	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 0 0 1 0 1 0 1 1 2B	10	

La notación en complemento a dos de números negativos es igualmente utilizable para números de 16 bits. Así se pueden codificar todos los números enteros comprendidos entre -32768 y 32767 ; un número negativo representado por un número de 16 bits vale 65536 más el valor del número negativo. El bit 15 permite saber el signo del número (número negativo si el bit 15 es 1).

En estas operaciones aritméticas los indicadores comprueban el valor del resultado que es un número de 16 bits y ya no está en el registro A. El indicador Carry permitirá saber si hay un acarreo que provenga del bit 15 del resultado.

Los símbolos *ss*, *pp* y *rr* designan registros de 16 bits, resumidos en las tablas de más abajo, las cuales dan la correspondencia entre el nombre del registro y los dos bits que lo representan en el código de la instrucción.

Registro	ss
BC	00
DE	01
HL	10
SP	11

Registro	pp
BC	00
DE	01
IX	10
SP	11

Registro	rr
BC	00
DE	01
IY	10
SP	11

1.6.9. Instrucciones de apilamiento (stack) y de desapilamiento

El Z 80 posee instrucciones para apilar o desapilar registros de 16 bits, siendo el registro SP el puntero de pila (stack).

La operación de apilamiento se resume por las acciones siguientes:

$SP \leftarrow SP - 1$:SP es decrementado en 1.
 $(SP) \leftarrow \text{octeto de más peso}$:El octeto de más peso del registro es apilado (colocado en la dirección contenida en SP).
 $SP \leftarrow SP - 1$:SP es decrementado en 1.
 $(SP) \leftarrow \text{octeto de menor peso}$:El octeto de menor peso del registro es apilado (colocado en la dirección contenida en SP).

La operación inversa de desapilamiento se resume:

Octeto de menos peso $\leftarrow (SP)$:El octeto de menos peso del registro es desapilado.
 $SP \leftarrow SP + 1$:SP es incrementado en 1.
 Octeto de más peso $\leftarrow (SP)$:El octeto de más peso es desapilado.
 $SP \leftarrow SP + 1$:SP es incrementado en 1.

El cuadro siguiente da las instrucciones de apilamiento (PUSH) y de desapilamiento (POP) del Z 80.

Mnemotécnica	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
PUSH qq	Apilamiento de qq	1 1 $\leftarrow q q \rightarrow$ 0 1 0 1	11	No se modifican
PUSH IX	Apilamiento de IX	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 1 1 1 0 0 1 0 1 E5	15	
PUSH IY	Apilamiento de IY	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 1 1 1 0 0 1 0 1 E5	15	
POP qq	Desapilamiento de qq	1 1 $\leftarrow q q \rightarrow$ 0 0 0 1	10	
POP IX	Desapilamiento de IX	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 1 1 1 0 0 0 0 1 E1	14	
POP IY	Desapilamiento de IY	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 1 1 1 0 0 0 0 1 E1	14	

Los valores posibles del registro doble qq son los siguientes:

Registro	qq
BC	00
DE	01
HL	10
AF	11

Estas instrucciones son útiles para guardar temporalmente el valor de un registro de 16 bits (PUSH) y restaurar este valor (POP) cuando sea necesario.

Cuando se utilicen estas instrucciones será necesario asegurarse de que el stack pointer contiene la dirección de una zona de memoria no utilizada. Será interesante poner una instrucción de inicialización del registro SP (LD SP, dirección zona libre) en cabeza de su programa.

Dado que los apilamientos se hacen decrementando el puntero del stack, el registro SP deberá ser iniciado a la dirección más alta de la zona libre (fondo de la pila).

1.6.10. Instrucciones de bifurcación

El Z 80 posee instrucciones de bifurcación incondicional que permiten saltar a una dirección de memoria sea cual fuere el estado de los indicadores (instrucciones análogas al GOTO del Basic). Igualmente tiene instrucciones de bifurcación condicional que sólo efectúan el salto si uno de los indicadores se encuentra en el estado deseado (es el equivalente al IF indicador = estado deseado THEN GOTO). Estas últimas instrucciones por lo general se colocan detrás de una instrucción de comprobación como CP.

Ejemplo:

```
CP 2           ;A ¿es igual a 2?
JP Z,3E8H      ;si es sí saltar a 3E8H, si no pasar a la instrucción
               ;siguiente.
```

La dirección de bifurcación puede ser definida de manera absoluta colocándola en dos octetos de la instrucción de salto (instrucción JP), o bien, de manera relativa, dándole el desplazamiento comprendido entre - 128 y + 127 que separa la dirección de bifurcación de la

dirección actual (instrucción JR) o también de manera indirecta mediante los registros HL, IX o IY (instrucción JP).

En la práctica, siempre que sea posible, tendremos interés en utilizar una instrucción de bifurcación relativa que sólo ocupa dos octetos, mejor que no una instrucción de bifurcación absoluta que ocupa tres octetos. Esta última se utilizará si la dirección de bifurcación se encuentra a más de 128 octetos de la dirección actual.

Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
JP nn	Bifurcación absoluta a la dirección nn. PC ← nn	1 1 0 0 0 0 1 1 C3 ← n: menos peso → ← n: más peso →	10	No se modifican
JP cc, nn	Bifurcación condicional absoluta a la dirección nn. Si condición cc: PC ← nn	1 1 ← cc → 0 1 0 ← n: menos peso → ← n: más peso →	10	
JR d	Bifurcación relativa de d octetos a partir de la instrucción siguiente a JR. PC ← PC + d	0 0 0 1 1 0 0 0 18 ← d →	12	
JR C, d	Si C = 1 PC ← PC + d Si no continuar	0 0 1 1 1 0 0 0 38 ← d →	12 si C = 1 7 si C = 0	
JR NC, d	Si C = 0 PC ← PC + d Si no continuar	0 0 1 1 0 0 0 0 30 ← d →	12 si C = 0 7 si C = 1	
JR Z, d	Si Z = 1 PC ← PC + d Si no continuar	0 0 1 0 1 0 0 0 28 ← d →	12 si Z = 1 7 si Z = 0	
JR NZ, d	Si Z = 0 PC ← PC + d Si no continuar	0 0 1 0 0 0 0 0 20 ← d →	12 si Z = 0 7 si Z = 1	
JP (HL)	Bifurcación indirecta HL: PC ← HL	1 1 1 0 1 0 0 1 E9	4	
JP (IX)	Bifurcación indirecta IX : PC ← IX	1 1 0 1 1 1 0 1 DD 1 1 1 0 1 0 0 1 E9	8	
JP (IY)	Bifurcación indirecta IY : PC ← IY	1 1 1 1 1 1 0 1 FD 1 1 1 0 1 0 0 1 E9	8	
DJNZ d	B ← B - 1 Decrementar B si B ≠ 0 PC ← PC + d Si no continuar	0 0 0 1 0 0 0 0 10 ← d →	13 si b ≠ 0 8 si b = 0	

La instrucción DJNZ es una instrucción de alto nivel que permite fácilmente programar bucles de un programa y simular así la instrucción FOR... NEXT del Basic. El registro B sirve entonces de contador de bucle. Debe ser inicializado a la cantidad de reiteraciones deseadas (número comprendido entre 0 y 255, el número 0 representa 256 reiteraciones).

La instrucción DJNZ tiene la función de la instrucción NEXT B cuando el paso es igual a - 1. Esta decrementa el registro B y salta al principio del bucle si B es distinto de cero. Si no termina el bucle, pasando a la instrucción siguiente.

300 LD B,n ;inicialización del contador de bucle.
302 .

. cuerpo del bucle
. .

312 DJNZ \$ - 10H; retorno al principio del bucle si B ≠ 0
(dirección 302)

dirección mnemotécnica

El símbolo cc de la tabla precedente designa una de las condiciones siguientes:

Condición		cc
NZ : no es cero	Z = 0	0 0 0
Z : cero	Z = 1	0 0 1
NC : no hay Carry	C = 0	0 1 0
C : Carry	C = 1	0 1 1
PO : paridad impar	P/V = 0	1 0 0
PE : paridad par	P/V = 1	1 0 1
P : signo positivo	S = 0	1 1 0
M : signo negativo	S = 1	1 1 1

1.6.11. Subprogramas

El Z 80 dispone de una instrucción de llamada a subprograma CALL y de una instrucción de retorno de subprograma RET que tienen respectivamente el papel de las instrucciones GOSUB y RETURN del Basic.

La instrucción CALL se resume por las operaciones siguientes:

SP \leftarrow SP - 1	} Puesta en el stack de la dirección de retorno que está contenida en PC.
(SP) \leftarrow octeto de más peso de PC	
SP \leftarrow SP - 1	
(SP) \leftarrow octeto de menos peso de PC	
PC \leftarrow nn	} Bifurcación a la dirección del subprograma (nn).

La instrucción RET se resume por las siguientes operaciones:

Octeto de menos peso de PC \leftarrow (SP)	} Desapilamiento en la dirección de retorno que se coloca en el registro PC.
SP \leftarrow SP + 1	
Octeto de más peso de PC \leftarrow (SP)	
SP \leftarrow SP + 1	

Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
CALL nn	Llamada del subprograma situado en la dirección nn.	1 1 0 0 1 1 0 1 CD \leftarrow n: menos peso \rightarrow \leftarrow n: más peso \rightarrow	17	} No se modifican
CALL cc, nn	Si cc es verdad, llamada del subprograma situado en la dirección nn. Si no continuar.	1 1 \leftarrow cc \rightarrow 1 0 0 \leftarrow n: menos peso \rightarrow \leftarrow n: más peso \rightarrow	17 si cc es verdad 10 si cc es falso	
RET	Retorno de subprograma.	1 1 0 0 1 0 0 1 C9	10	
RET cc	Si cc es verdad, retorno del subprograma. Si no continuar.	1 1 \leftarrow cc \rightarrow 0 0 0	11 si cc es verdad 5 si cc es falso	
RST p	Llamada del subprograma situado en la dirección p.	1 1 \leftarrow t \rightarrow 1 1 1	11	

El significado de cc es el mismo que en el párrafo precedente.

La instrucción RST p llama a uno de los ocho subprogramas que se dan en la tabla siguiente, que suministra igualmente la correspondencia con los tres bits del código de la instrucción.

<i>Dirección p</i>	<i>t</i>
00H	0 0 0
08H	0 0 1
10H	0 1 0
18H	0 1 1
20H	1 0 0
28H	1 0 1
30H	1 1 0
38H	1 1 1

Estos subprogramas se sitúan en la ROM y por lo tanto no pueden ser modificados por el usuario. Son utilizados por el Basic y se procurará no emplearlos, a menos que se tomen todas las precauciones inherentes a su empleo.

Gracias a la estructura de pila utilizada podrán imbricarse varias llamadas a subprogramas; el primer RET terminará el programa más interior.

Siempre será interesante guardar los registros (PUSH) utilizados en el subprograma al principio del mismo y restaurar estos registros (POP) justo antes de la instrucción de retorno (RET). Deberá tomarse la precaución de tener tantos PUSH como POP en un subprograma con el fin de evitar que el retorno del mismo conduzca a una dirección cuyo valor sea el de un registro guardado en el stack. Este problema se debe a que la misma pila que se utiliza para los subprogramas también se utiliza para guardar los registros. Esta es la causa de numerosos errores de los principiantes que por lo general provoca un bloqueo del ordenador. En este caso se está obligado a desconectar el ordenador y volverlo a conectar. Evidentemente, el programa en memoria queda borrado. Así pues, siempre será preferible el guardar un programa ensamblado antes de comenzar su ejecución.

Ejemplo:

```

PUSH  AF
PUSH  BC guarda los registros utilizados
PUSH  DE
.
.
.      cuerpo del subprograma
.
.
POP   DE
POP   BC restauración de los registros en orden inverso
POP   AF
RET   retorno del subprograma

```

1.6.12. Instrucciones de intercambios

Estas son instrucciones que intercambian el valor de los números de 16 bits. En la tabla siguiente la operación de intercambio se simboliza por: \leftrightarrow .

Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
EX DE, HL	DE ↔ HL	1 1 1 0 1 0 1 1 EB	4	No se modifican
EX AF, AF'	AF ↔ A'F'	0 0 0 0 1 0 0 0 08	4	
EXX	BC ↔ B'C' DE ↔ D'E' HL ↔ H'L'	1 1 0 1 1 0 0 1 D9	4	
EX (SP), HL	H ↔ (SP + 1) L ↔ (SP)	1 1 1 0 0 0 1 1 E3	19	
EX (SP), IX	Octeto más peso de IX ↔ (SP + 1)	1 1 0 1 1 1 0 1 DD	23	
	Octeto menos peso de IX ↔ (SP)	1 1 1 0 0 0 1 1 E3		
EX (SP), IY	Octeto más peso de IY ↔ (SP + 1)	1 1 1 1 1 1 0 1 FD	23	
	Octeto menos peso de IY ↔ (SP)	1 1 1 0 0 0 1 1 E3		

Estas instrucciones son de uso menos importante que las precedentes, pero en ciertos casos mejoran las cualidades o posibilidades de un programa en lenguaje máquina.

1.6.13. Instrucciones de transferencia de memoria y de búsqueda

En este apartado abordaremos las instrucciones de más alto nivel del Z 80 que tanto han contribuido a su éxito. Las instrucciones LDI, LDIR, LDD, LDDR, permiten hacer transferencias de octetos a memoria mientras que las instrucciones CPI, CPIR, CPD y CPDR sirven para buscar un octeto en la memoria.

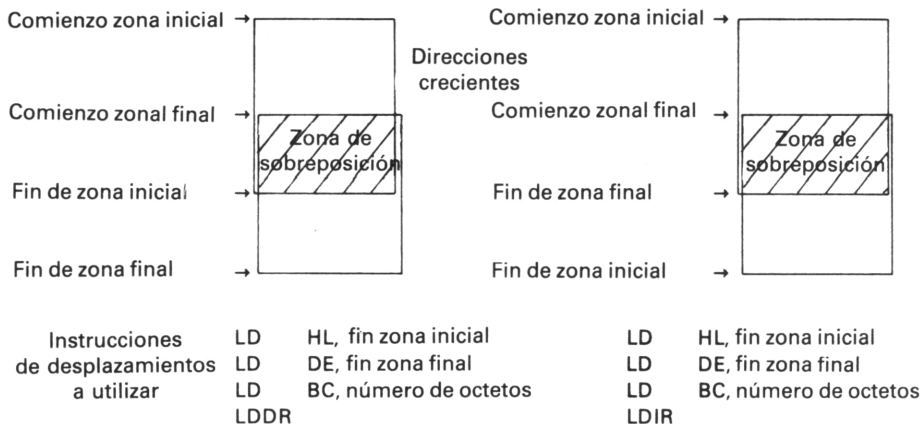
Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
LDI	(DE) ← (HL) DE ← DE + 1 HL ← HL + 1 BC ← BC - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 0 0 0 0 A0	16	S, Z, C, no se modifican. H y N puestos a cero. P/V puesto a cero para LDIR y LDDR. Si no P/V vale 0 si BC = 1. (BC = 0 al final de la instrucción) y si no 1.
LDIR	(DE) ← (HL) DE ← DE + 1 HL ← HL + 1 BC ← BC - 1 Repetir mientras BC ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 0 0 0 0 B0	16 + 21 • (BC - 1)	
LDD	(DE) ← (HL) DE ← DE - 1 HL ← HL - 1 BC ← BC - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 1 0 0 0 A8	16	
LDDR	(DE) ← (HL) DE ← DE - 1 HL ← HL - 1 BC ← BC - 1 Repetir mientras BC ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 1 0 0 0 B8	16 + 21 • (BC - 1)	

La instrucción LDI transfiere el octeto situado en la dirección HL a la posición de memoria situada en la dirección DE. DE y HL son incrementados mientras que BC es decrementado.

La instrucción LDIR ejecuta la acción de la instrucción LDI en tanto que BC sea distinto de cero. BC desarrolla así la función de contador de bucle. Inicializando BC a la cantidad de octetos que se desean desplazar, HL a la dirección inicial de la zona a desplazar, DE con la dirección inicial de la zona destino y utilizando la instrucción LDIR, el número de octetos deseado se desplaza de la zona inicial hacia la zona final. La duración de esta instrucción es proporcional al número de octetos desplazados.

Las instrucciones LDD y LDDR son análogas a las instrucciones LDI y LDIR, pero realizan la transferencia en el sentido de direcciones decrecientes.

Según que la dirección inicial sea inferior o no a la dirección final, deberá utilizarse la instrucción LDDR en lugar de la instrucción LDIR si las zonas se recubren, para evitar que las zonas de recubrimiento sean mal desplazadas.



Examinemos ahora las instrucciones de búsqueda:

Mnemotécnico	Operación	Código de la instrucción	Número de ciclos	Indicadores
CPI	Comp. si A = (HL) ? HL ← HL + 1 BC ← BC - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 0 0 0 1 A1	16	S contiene el signo de A - (HL) H = 1 si hay un acarreo del bit 4 durante la comparación. P/V vale 0 si BC = 1 si no P/V vale 1. N vale 1. C no se modifica
CPIR	Comp. si A = (HL) ? HL ← HL + 1 BC ← BC - 1 Repetir mientras A ≠ (HL) et BC ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 0 0 0 1 B1	16 + 21 • (BC - 1)	
CPD	Comp. si A = (HL) ? HL ← HL - 1 BC ← BC - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 1 0 0 1 A9	16	
CPDR	Comp. si A = (HL) ? HL ← HL - 1 BC ← BC - 1 Repetir mientras A ≠ (HL) et BC ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 1 0 0 1 B9	16 + 21 • (BC - 1)	

Estas instrucciones buscan un octeto cuyo valor es idéntico al de A, a partir de la dirección HL en el sentido de las direcciones crecientes (CPI y CPIR), o en sentido inverso (CPD y CPDR) repitiendo la búsqueda, mientras que BC ≠ 0 (CPIR y CPDR) o sin repetición (CPI y CPD).

Estos dos grupos de instrucciones facilitan la programación de dos problemas muy corrientes: la transferencia a memoria y la búsqueda. Estas instrucciones son, aproximadamente, dos veces más rápidas que la serie de instrucciones elementales a las que representan. Será interesante, pues, utilizarlas lo más a menudo posible para que el código generado se más eficaz.

1.6.14. Instrucciones relacionadas con las interrupciones

Una interrupción es una señal enviada a la entrada de interrupción del microprocesador que interrumpe a éste (y por lo tanto al programa que ejecutaba) para que efectúe una serie de instrucciones llamadas subprogramas de interrupción. En el ZX SPECTRUM, un reloj interno provoca una interrupción enmascarable por el microprocesador cada 20 milisegundos (50 interrupciones por segundo). El subprograma de interrupción situado en la dirección 38H hace una lectura del teclado e incrementa el reloj de tiempo real, utilizado entre otras por la instrucción PAUSE. Guarda todos los registros para no perturbar al programa interrumpido. Este último no es sensible a las interrupciones más que en el hecho de que tarda más tiempo en ejecutarse cuando es interrumpido. No obstante, el subprograma de interrupción utiliza el registro IY que contiene el valor 5C3AH. Por lo tanto, un programa en lenguaje máquina que permite las interrupciones (instrucción EI) no deberá emplear el registro IY.

Existen dos tipos de interrupción: las interrupciones no enmascarables ligadas a la entrada NMI del Z 80, y las interrupciones enmascarables ligadas a la entrada INT del Z 80. Estas últimas pueden ser autorizadas o prohibidas por el programa gracias a las instrucciones EI y DI.

El Z 80 tiene tres modos de interrupción llamados 0, 1 y 2.

En el modo 0, cuando hay una interrupción enmascarable el microprocesador ejecuta una de las ocho instrucciones RST, cuya dirección se presenta en el bus de datos en ese momento.

En el modo 1, que es en el que funciona el ZX SPECTRUM, cuando hay una interrupción el Z 80 ejecuta la instrucción RST 38H.

En el modo 2, que es el más sofisticado, la dirección del subprograma de interrupción se coloca en la posición de memoria situada en la dirección formada por el registro I (octeto de más peso) y el octeto presente en el bus de datos (octeto de menos peso). Este último octeto ha sido suministrado por el elemento que ha provocado la interrupción.

La tabla siguiente suministra todas las instrucciones del Z 80 relativas a las interrupciones.

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código de la instrucción</i>	<i>Número de ciclos</i>	<i>Indicadores</i>
DI	Prohibición de interrupciones.	1 1 1 1 0 0 1 1 F3	4	<div style="display: flex; align-items: center;"> <div style="flex: 1;"> <div style="border-left: 1px solid black; height: 100px; margin-left: 5px;"></div> </div> <div style="flex: 1; text-align: center;"> <p>No se modifican</p> </div> </div>
EI	Autorización de interrupciones.	1 1 1 1 1 0 1 1 FB	4	
IM 0	Paso a modo 0 de interrupción.	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 0 0 1 1 0 46	8	
IM 1	Paso a modo 1 de interrupción.	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 1 0 1 1 0 56	8	
IM 2	Paso a modo 2 de interrupción.	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 1 1 1 1 0 5E	8	
RETI	Retorno de interrupción. Fin del subprograma de interrupción.	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 0 1 1 0 1 4D	14	
RETN	Retorno de interrupción no enmascarable.	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 0 0 0 1 0 1 45	14	

Cuando se ejecuta un subprograma de interrupción, las interrupciones están prohibidas. El retorno al programa interrumpido mediante RETI o RSTN provoca la autorización de las interrupciones. Fuera de este detalle, el funcionamiento del subprograma de interrupción es análogo a un subprograma ordinario (apilamiento de la dirección de retorno en el momento de la llamada y desapilamiento de esta dirección cuando se hace el retorno).

Nota: Mediante la instrucción LD A,I o LD A,R es posible saber, en un momento dado, si las interrupciones están autorizadas. El indicador P/V está a 1 si las interrupciones están autorizadas y a 0 si no lo están.

1.6.15. Instrucciones de gestión de los ports de entrada/salida

El Z 80 posee 65536 ports de 8 bits destinados a gestionar a los periféricos. Estos ports pueden ser considerados como buses de 8 bits que realizan la conexión entre el microprocesador y los periféricos. Se numeran desde 0 a 65535.

<i>Mnemotécnico</i>	<i>Operación</i>	<i>Código de la instrucción</i>	<i>Número de ciclos</i>	<i>Indicadores</i>
IN A, (n)	Lectura en A del port de número An.	1 1 0 1 1 0 1 1 DB ← n →	11	No se modifican
IN r, (C)	Lectura en r del port de número (BC).	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 ← r → 0 0 0	12	S = signo del dato. Z = 1 si el dato es nulo. P/V contiene la paridad. H y N puestos a 0. C no se modifica.
OUT (n), A	Escritura de A en el port de número An.	1 1 0 1 0 0 1 1 D3 ← n →	11	No se modifican
OUT (C), r	Escritura de r en el port de número (BC).	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 0 1 ← r → 0 0 1	12	No se modifican
INI	(HL) ← <port BC> B ← B - 1 HL ← HL + 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 0 0 1 0 A2	16	S, H, P/V desconocidos
IND	(HL) ← <port BC> B ← B - 1 HL ← HL - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 1 0 1 0 AA	16	Z = 1 si B = 1 al comienzo de la instrucción. N puesto a 1. C no es modificado.
INIR	(HL) ← <port BC> B ← B - 1 HL ← HL + 1 Repetir mientras B ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 0 0 1 0 B2	16 + 21*(B - 1)	S, H, P/V desconocidos Z y N son puestos a 1
INDR	(HL) ← <port BC> B ← B - 1 HL ← HL - 1 Repetir mientras B ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 1 0 1 0 BA	16 + 21*(B - 1)	C no es modificado
OUTI	<port BC> ← (HL) B ← B - 1 HL ← HL + 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 0 0 1 1 A3	16	S, H, P/V desconocidos
OUTD	<port BC> ← (HL) B ← B - 1 HL ← HL - 1	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 0 1 0 1 1 AB	16	Z = 1 si B = 1 al comienzo de la instrucción. N puesto a 1. C no es modificado.
OTIR	<port BC> ← (HL) B ← B - 1 HL ← HL + 1 Repetir mientras B ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 0 0 1 1 B3	16 + 21*(B - 1)	S, H, P/V desconocidos Z y N son puestos a 1
OTDR	<port BC> ← (HL) B ← B - 1 HL ← HL - 1 Repetir mientras B ≠ 0	1 1 1 0 1 1 0 1 ED 1 0 1 1 1 0 1 1 BB	16 + 21*(B - 1)	C no es modificado

Como veremos en el capítulo 4, el ZX SPECTRUM utiliza el port 254 para la gestión del altavoz, del lector de cassette y del borde de la pantalla; el port 251 para la gestión de la impresora, así como otros 8 ports para la gestión del teclado.

La lectura de un port se realiza mediante la instrucción IN que transfiere su contenido a un registro de 8 bits. La escritura del port se hace mediante la instrucción OUT que transfiere el contenido de un registro hacia el port.

El Z 80 tiene instrucciones de lectura y de escritura múltiples que efectúan una transferencia de datos entre el port y una zona de la memoria. El registro HL sirve de puntero de memoria y el registro B de contador del número de octetos transferidos. Estas instrucciones de alto nivel son de un relativo poco interés en el SPECTRUM.

En todas las instrucciones de entrada/salida del Z 80 el número del port está en el registro BC, o en el A (octeto de más peso) y en un entero n (octeto de menor peso).

1.7. Instrucciones Basic relativas a la utilización del lenguaje máquina

El Basic del ZX SPECTRUM tiene seis instrucciones que permiten utilizar programas en lenguaje máquina.

La instrucción *POKE dirección, octeto* sirve para modificar un octeto de la memoria. Equivale a las dos instrucciones de ensamblador siguientes:

LD A, octeto
LD (dirección), A

La función *PEEK dirección* permite leer un octeto de la memoria. Es equivalente a:

LD A, (dirección)

El valor leído podrá ser visualizado mediante: *PRINT PEEK dirección*.

La función *USR dirección* provoca la bifurcación del Z 80 a la dirección especificada. Es equivalente a *CALL dirección*. Dado que USR es una función, deberá ser utilizada con otra instrucción como PRINT. Así la orden *PRINT USR dirección* provocará la bifurcación especificada. Si el puntero del stack no es modificado por el programa en lenguaje máquina colocado en esta dirección, la instrucción RET producirá el retorno al Basic.

La instrucción *CLEAR dirección* fija la dirección más alta utilizable por un programa Basic. Los octetos situados más allá de esta direc-

ción podrán emplearse por un programa en lenguaje máquina sin riesgo de que el programa Basic modifique estos octetos. Cuando se utilice a la vez un programa Basic y un programa en lenguaje máquina será necesario efectuar esta instrucción para evitar los conflictos que seguramente se producirán entre los dos programas.

La instrucción *SAVE «nombre» CODE dirección inicial, longitud* transfiere la zona de memoria que empieza en la dirección especificada a un fichero en cassette con el nombre especificado. Esta instrucción permite guardar los programas en lenguaje máquina.

La instrucción *LOAD «nombre» CODE* permitirá realizar la transferencia inversa para cargar en memoria el fichero cuyo nombre se especifica, el cual contiene un programa en lenguaje máquina.

2. Útiles de programación en ensamblador

En este capítulo describiremos cómo utilizar el Editor/Ensamblador y el Debugger sobre un ejemplo de programa.

Existen actualmente varios Ensambladores y varios Debuggers para el ZX SPECTRUM, pero esencialmente sólo describiremos el Editor/Ensamblador y el Debugger. No obstante, las ideas dadas en este capítulo serán válidas para otros útiles de desarrollo en Ensamblador. Solamente varía la sintaxis. Así pues, insistiremos más sobre el fin de las órdenes que sobre su sintaxis que ya se explica en los manuales de usuario.

2.1. Utilización del Editor/Ensamblador

Examinemos un programa capaz de transferir un número dado de octetos de un lugar de la memoria a otro. Este programa puede ser simplemente escrito mediante la utilización de la instrucción LDIR. Supongamos que queremos transferir 10 octetos situados a partir de la dirección 7900H hacia el espacio memoria que empieza en 7A00H. El programa se escribirá en mnemónicos:

```
LD HL, 7900H
LD DE, 7A00H
LD BC, 10
LDIR
```

Carguemos el Editor/Ensamblador y tecleemos el programa. El texto siguiente se visualizará en la pantalla:

ZX SPECTRUM EDITOR/ENSAMBLADOR			Comentarios
Autor © 1983 Pascal PELLIER y Ediciones EYROLES			Mensaje del autor visualizado en la introducción
> I			Orden de inserción de texto
0010	LD	HL,7900H	Escritura del programa con utilización de caracteres de tabulación <TAB>
0020	LD	DE,7A00H	
0030	LD	BC,10	
0040	LDIR		
0050			Pulsar <BREAK>
> A			Orden de ensamblaje
0000 210079	0010	LD	Visualización del texto ensamblado
HL,7900H			
0003 11007A	0020	LD	
DE,7A00H			
0006 010A00	0030	LD	
BC,10			
0009 EDB0	0040	LDIR	
No hay END			
00001 Error (s)			Visualización de un error
00000 es la dirección de lanzamiento			

Después del ensamblaje, el Editor/Ensamblador visualiza para cada una de las instrucciones la dirección donde está situada, el código de la instrucción con 1, 2, 3 o 4 octetos, el número de línea correspondiente al mnemónico de la instrucción y los operandos. Así, la instrucción LD DE, 7A00H es colocada en la dirección 0003 (hexadecimal) y su código es 11007A (3 octetos).

Tal como está, el programa se colocará en la dirección cero, es decir, en memoria muerta (ROM). No podría ser ejecutado, puesto que no se le puede colocar en memoria muerta. Para colocarlo en otro lugar hay que indicar al ensamblador la dirección donde empieza con una orden ORG (origen). Una orden de ensamblaje es una pseudoinstrucción que permite actuar sobre el desarrollo del ensamblaje. Se coloca en una línea del programa en lenguaje ensamblador de la misma forma que una instrucción del Z80.

Para colocar nuestro programa en la dirección 7800H (memoria viva), deberá añadirse en cabeza del programa la orden: ORG 7800H.

>I5			Inserción en línea 5
0005	ORG	7800H	
No queda espacio entre líneas			

Cuando se ejecuta la orden de inserción el Editor intenta insertar una línea después de la última línea insertada. Para esto añade el paso de inserción (10 por defecto) al último número de la línea insertada. Si este número es superior al número de la próxima línea del texto no podrá realizarse la inserción y visualizará: «No hay más lugar entre

las líneas». Esto es lo que se ha producido debido a la inserción de la línea 5.

En el programa que hemos tecleado, el ensamblador señala el error «Sin END». Todo programa ensamblador debe terminar normalmente con la orden END, que indica el fin del programa y que especifica su dirección de desplazamiento, es decir, la dirección donde la ejecución debe empezar. Si nuestro programa está colocado en la 7800H, la dirección de lanzamiento será 7800H. Deberemos, pues, colocar la directiva END 7800H.

Si deseamos cambiar la dirección donde esté situado será necesario cambiar a la vez la orden ORG y la orden END. Es posible evitar esto empleando una etiqueta simbólica. Una etiqueta es una serie de caracteres alfanuméricos que representan una dirección de memoria. La definición de una etiqueta se hace colocándola justo después del número de línea en una instrucción. Seguidamente podremos hacer referencia al valor de la etiqueta colocándola en cualquier expresión aritmética autorizada por el ensamblador.

En este ejemplo coloquemos una etiqueta INICIO en la primera instrucción. Esta etiqueta representa la dirección de lanzamiento del programa. Por lo tanto podrá ser utilizada con la directiva END.

>E10			
0010 INICIO	LD	HL,7900H	Modificación de la línea 10 para la etiqueta INICIO
>I\$			
0050	END	INICIO	Inserción de la directiva END al final del programa
0060			
>N,10			
>P#,\$			Renumeración del texto
0010	ORG	7800H	
0020 INICIO	LD	HL,7900H	Visualización del texto
0030	LD	DE,7A00H	
0040	LD	BC,10	
0050	LDIR		
0060	END	INICIO	

El texto que acabamos de grabar se llama versión *fuentes* del programa. Es posible guardarlo en cassette a través de la orden SAVE del editor.

> S TRANSFERT	Guarda el programa con el nombre:
Preparar el cassette	«TRANSFERT».

La versión en lenguaje máquina del programa o versión *objeto* puede guardarse en cassette gracias a la opción WO (Write Output) del ensamblador:

>AOBJET-WO			
7800	0010	ORG	Ensamblaje del programa y creación del objeto sobre cassette con el nombre: «OBJET»
7800H			
7800 210079	0020 INICIO	LD	
HL,7900H			
7803 11007A	0030	LD	
DE,7A00H			
7806 010A00	0040	LD	
BC,10			
7809 EDB0	0050	LDIF	
7800	0060	END	
INICIO			
00000 Error (s)			
30720 es la dirección de lanzamiento			Dirección de lanzamiento 30720 = 7800H
Preparar el cassette			
>			

Utilicemos ahora este programa para transferir de un lugar a otro un mensaje constituido por caracteres ASCII. El código ASCII permite presentar todos los caracteres alfanuméricos en los 7 bits menos significativos de un octeto. En el SPECTRUM, el octavo bit está a cero. Existe una correspondencia biunívoca entre un carácter y su código ASCII. La orden DEFM del ensamblador asegura la transcripción en códigos ASCII de una serie de caracteres dados entre comillas y genera los caracteres correspondientes.

Ejemplo:

DEFM «Bonjour»

Esta orden genera sucesivamente los 7 octetos que representan a los códigos ASCII de cada una de las letras del nombre «Bonjour».

Empleemos ahora la orden EQU para dar a la etiqueta LONG la longitud del mensaje asociado a la directiva DEFM.

FUENTE	DEFM	«Bonjour»
LONG	EQU	\$—FUENTE

La expresión \$—FUENTE es igual a la longitud del mensaje, puesto que \$ designa la dirección actual; es decir, la dirección del último octeto del mensaje más 1 y FUENTE es la dirección del primer octeto del mensaje. Este valor es colocado en la etiqueta LONG por la orden EQU. El uso de esta etiqueta hará el programa independiente de la longitud del mensaje utilizado.

Para especificar el lugar donde vamos a transferir el mensaje emplearemos la orden DEFS que permite reservar cierto número de octetos para guardar variables o tablas:

DEST	DEFS	LONG
------	------	------

Esta orden reserva un número igual a LONG de octetos. DEST contiene la dirección de la zona de memoria reservada.

Efectuemos estas modificaciones en el programa y examinemos el código generado.

>E 20				
0020 INICIO	LD	HL,FUENTE		Modificación de la línea 20.
0030	LD	DE,7A00H		Pasar a la línea siguiente (↓)
>E				
0030	LD	DE,DEST		
0040	LD	BC,10		Modificación de la línea en curso
>E				
0040	LD	BC,LONG		
>I51,1				
0051 FUENTE	DEFM	'Bonjour'		Inserción de tres directivas
0052 LONG	EQU	\$-FUENTE		suplementarias
0053 DEST	DEFS	LONG		
0054				
>N,,10				
>A-WS				
7800	0010	ORG		Renumeración.
7800H				Ensamblaje con visualización
7800 210B78	0020 INICIO	LD		de símbolos
HL,FUENTE				
7803 111278	0030	LD		
DE,DEST				
7806 010700	0040	LD		
BC,LONG				
7809 EDB0	0050	LDIR		
780B 42	0060 FUENTE	DFEM		
'Bonjour'				
6F 6E 6A 6F 75 72				
0007	0070 LONG	EQU		Códigos ASCII de «Bonjour».
\$-FUENTE				Longitud de Bonjour = 7
7812	0080 DEST	DEFS		
LONG				
7800	0090	END		
INICIO				
00000 Error (s)				
30720 es la dirección de lanzamiento				
INICIO	7800	DEST	7812	Tabla de símbolos con su valor
LONG	0007	FUENTE	780B	enfrente
>				

Para terminar, tomaremos de nuevo nuestro programa y lo modificaremos de manera que prescindamos de la instrucción LDIR mediante una serie de 8 instrucciones que formen un bucle. La última instruc-

ción es una instrucción de salto que permite el retorno al principio del bucle simbolizado por la etiqueta LOOP.

0010 INICIO	ORG	7800H	
0020	LD	HL,FUENTE	
0030	LD	DE,DEST	
0040	LD	BC,LOOP	
0050 LOOP	LD	A,(HL)	; lectura de un carácter
0060	LD	(DE),A	; transferencia del carácter
0070	INC	HL	; aumentar los punteros
0080	INC	DE	
0090	DEC	BC	; decrementar el contador de bucle
0100	LD	A,B	; comprueba si BC es nulo
0110	OR	C	
0120	JR	NZ,LOOP	; bifurcación si la transferencia
0130 FUENTE	DEFM	'Bonjour'	; no ha terminado
0140 LONG	EQU	\$-FUENTE	
0150 DEST	DEFS	LONG	
0160	END	INICIO	

En estos ejemplos nos hemos percatado de algunas de las posibilidades de edición del Editor/Ensamblador. Posee muchas más que serán de utilidad cuando se escriban programas más importantes.

Igualmente hemos visto el interés de utilizar etiquetas simbólicas y órdenes de ensamblaje. Las etiquetas permiten especificar simplemente una posición. El texto fuente podrá fácilmente ser trasladado de un lugar a otro de la memoria, mediante la orden ORG, encargándose el ensamblador de recalcular todas las direcciones de las etiquetas. Las órdenes de ensamblaje permiten modificar el desarrollo del ensamblaje (ORG, END) o solicitan la generación de constantes o espacios para las variables (DEFM, DEFB, DEFW, DEFS). La lista completa y detallada de estas órdenes se encuentra en el manual que acompaña al Editor/Ensamblador.

2.2. Utilización del Debugger

Carguemos el Debugger y la versión objeto de nuestro último programa de transferencia utilizando la orden L (LOAD) del Debugger. Esta visualiza el nombre del programa cargado y su situación en memoria (principio-fin).

ZX SPECTRUM DEBUGGER 5CB6 - 74D2
Autor © 1983 Pascal PELLIER
y Ediciones EYROLES

Mensaje del autor

0000 F3
>L

DI

Instrucción en curso (PC = 0)
Orden de carga

Programa

OBJET

7800-7818

↑

↑

Nombre del programa

Situación en memoria

El programa OBJETO está cargado en memoria; desensamblémoslo en mnemotécnicos del Z 80.

>D7800H,7811H

Orden de desensamblaje entre
las direcciones 7800H y 7811H

7800 21 12 78	LD	HL,7812
7803 11 19 78	LD	DE,7819
7806 01 07 00	LD	BC,0007
7809 7E	LD	A,(HL)
780A 12	LD	(DE),A
780B 23	INC	HL
780C 13	INC	DE
780D 0B	DEC	BC
780E 78	LD	A,B
780F B1	OR	C
7810 20 F7	JR	NZ,7809

Direc. Código Mnemotécnico

Nos encontramos con el texto fuente de nuestro programa, donde las etiquetas que son propias al Editor/Ensamblador han sido reemplazadas por su valor en hexadecimal.

Visualicemos esta parte de la memoria en hexadecimal y en ASCII para examinar las variables y los datos:

> M 7800H

ADDRESSES	7800	A 787F	ASCII	
00 2112	7811	1978	0107	!.x...x..
08 007E	1223	130B	78B1	.".#...x.
10 20F7	426F	6E6A	6F75	.Bonjou
18 7200	0000	0000	0000
20 0000	0000	0000	0000
28 0000	0000	0000	0000
30 0000	0000	0000	0000
38 0000	0000	0000	0000
40 0000	0000	0000	0000
48 0000	0000	0000	0000
50 0000	0000	0000	0000
58 0000	0000	0000	0000
60 0000	0000	0000	0000
68 0000	0000	0000	0000
70 0000	0000	0000	0000
78 0000	0000	0000	0000

Mensaje «Bonjour»

Ejecutemos ahora el programa paso a paso (instrucción tras instrucción) gracias a la orden @ del Debugger. Pero antes inicialicemos el contador ordinal (registro PC) al valor 7800H que es la dirección de lanzamiento de nuestro programa.

>RPC = 7800H

AF=0000	BC=0000	DE=0000	HL=0000	Registros primarios
'AF=0000	BC=0000	DE=0000	HL=0000	Registros secundarios
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF	PC=7800	Registro de 16 bits

Esta orden visualiza el valor de todos los registros, la mayoría de los cuales están inicializados a cero. Los registros de 8 bits se agrupan para formar registros dobles.

Ejecutemos paso a paso nuestro programa pulsando @ para cada instrucción y examinemos el valor de los registros en el curso de la ejecución.

7800 21	12 78	LD HL,7812	Primera instrucción
AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=7812	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=7803	
7803 11	19 78	LD DE,7819	HL es inicializado
AF=0000	BC=0000	DE=7618 HL=7612	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	DE es inicializado
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=7806	
7806 01	07 00	LD BC,0007	
AF=0000	BC=0007	DE=7619 HL=7812	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	BC es inicializado
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=7809	
7809 7E		LD A,(HL)	Inicio del bucle
AF=4200	BC=0007	DE=7819 HL=7812	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780A	
780A 12		LD (DE),A	Transferencia de un octeto
AF=4200	BC=0007	DE=7819 HL=7812	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780B	
780B 23		INC HL	
AF=4200	BC=0007	DE=7819 HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780C	
780C 13		INC DE	
AF=4200	BC=0007	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780D	
780D 0B		DEC BC	
AF=4200	BC=0006	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780E	
780E 78		LD A,B	
AF=0000	BC=0005	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780F	
780F B1		DR C	
AF=0004	BC=0006	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=7810	
7810 20	F7	JR NZ,7809	Comprueba el fin del bucle
AF=0604	BC=0006	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=7809	
7809 7E		LD A,(HL)	Segunda ejecución del bucle
AF=6F04	BC=0006	DE=781A HL=7813	
'AF=0000	BC=0000	DE=0000 HL=0000	
IX=0000	IY=5C3A	SP=FFFF PC=780A	
780A 12		LD (DE),A	Etc...

El programa se termina cuando el registro PC alcanza el valor 7812H. Entonces el valor de los registros es el siguiente:

```
AF=0044 BC=0000 DE=7820 HL=7819
'AF=0000 BC=0000 DE=0000 HL=0000
IX=0000 IY=5C3A DE=FFFF PC=7812
```

La visualización de la página de memoria que empieza en 7800H permite verificar que la transferencia ha sido bien hecha:

ADDRESSES	7800	A 787F	ASCII	
00 2112	7811	1978	0107	! . x . . x . .
08 007E	1223	130B	78B1	. " . # . . x .
10 20F7	426F	6E6A	6F75	. Bonjour
18 7242	6F6E	6A6F	7572	. Bonjour
20 0000	0000	0000	0000
28 0000	0000	0000	0000
30 0000	0000	0000	0000
38 0000	0000	0000	0000
40 0000	0000	0000	0000
48 0000	0000	0000	0000
50 0000	0000	0000	0000
58 0000	0000	0000	0000
60 0000	0000	0000	0000
68 0000	0000	0000	0000
70 0000	0000	0000	0000
78 0000	0000	0000	0000

Duplicado del mensaje «Bonjour»

Es posible ejecutar el programa normalmente utilizando la orden G (GO) que permite lanzar la ejecución a partir de una dirección dada por el usuario. Si se efectúa la orden G 7800H directamente, el programa se ejecutará, ya que el microprocesador ejecutará todos los octetos que se encuentran después del programa en memoria (en principio éstos son octetos nulos: instrucción NOP). Cuando el registro PC haya conseguido el valor FFFFH, volverá a la dirección 0, lo que provocará una reinicialización del ZX SPECTRUM y un borrado de la memoria.

Para evitar este inconveniente hay que colocar un punto de paro al final del programa con la letra B (Break point). Un punto de paro, de hecho, es una instrucción de salto al Debugger, constituida por tres octetos que se colocan en la dirección especificada por el usuario. Esta instrucción se coloca en el momento de la orden G y se suprime después del retorno al Debugger, de manera que su uso sea invisible para el usuario.

En nuestro ejemplo coloquemos el punto de paro número cero (pueden utilizarse hasta 10 puntos de paro) en la dirección 7812H mediante la orden:

B0 = 7812H
↑
número de punto de paro

Ejecutemos de una sola vez el programa mediante la orden:

G7800H

Hay retorno al Debugger con la visualización del valor de los registros, que es la misma que anteriormente.

Examinemos la página de memoria situada en 7800H para ver si la transferencia es correcta:

ADDRESSES	7800	A 787F	ASCII
00 2112	7811	1978	! . x . . x . .
08 007E	1223	130B	. " . # . . x .
10 20F7	426F	6E6A	. Bonjour
18 7200	0065	6A6F	. . & jour
20 0000	0000	0000	0000
28 0000	0000	0000	0000
30 0000	0000	0000	0000
38 0000	0000	0000	0000
40 0000	0000	0000	0000
48 0000	0000	0000	0000
50 0000	0000	0000	0000
58 0000	0000	0000	0000
60 0000	0000	0000	0000
68 0000	0000	0000	0000
70 0000	0000	0000	0000
78 0000	0000	0000	0000

Los cuatro últimos octetos del nombre «Bonjour» se han transferido correctamente, mientras que los tres primeros han tomado los valores hexadecimales CD, 0C y 65 que son de hecho los tres octetos de la instrucción de retorno al Debugger. Al estar el punto de paro colocado en la misma dirección que el mensaje «Bonjour» inicial, éstos son los valores del código de la instrucción de salto que se han utilizado para la transferencia de los tres primeros octetos. Al final de la ejecución esta instrucción de salto ha sido suprimida, lo que explica que ya no sea visible en el mensaje «Bonjour» inicial.

En la práctica habrá que tener en cuenta estos tres octetos después del empleo de los puntos de paro para evitar funcionamientos incorrectos o incluso «pérdidas» del programa.

Acabamos de ver en un ejemplo la utilización de las principales órdenes del Debugger. Posee otras, pero dejamos al lector que las experimente siguiendo el manual que se adjunta con el Debugger.

2.3. Utilización del Editor/Ensamblador con el Debugger

Con un SPECTRUM 48 K es posible utilizar el Debugger conjuntamente con el Editor/Ensamblador.

Para ello cargue el Debugger después de la conexión y colóquelo en la parte más alta de la memoria por medio de la orden PE 700H.

Vuelva al monitor Basic mediante G121CH.

Cargue el Editor/Ensamblador que se coloca en la parte baja de la memoria (dirección 5E53H).

Escriba su programa o modifique un programa fuente previamente guardado en cassette.

Ensamble este programa en memoria (A-IM) colocándolo en un lugar en el que no aplaste al Debugger y que se encuentre después del texto fuente de su programa (el ensamblador visualizará el mensaje «Dirección incorrecta» si no ocurre así). Utilice la orden U del ensamblador para conocer el tamaño de la zona libre. Reste a esta cantidad algunas centenas de octetos para la tabla de símbolos. Restando el resultado de FFFFH obtendrá la dirección mínima de colocación de su programa. Entonces deberá verificar, después del ensamblaje, que no haya errores de «Dirección incorrecta» y que la última dirección sea inferior a E700H.

Si se han satisfecho todas estas condiciones, podrá pasar al Debugger mediante la orden BE81EH. Será prudente guardar previamente su programa fuente en cassette.

Ejecute el programa paso a paso o con la orden GO colocando puntos de paro.

Para volver al Editor/Ensamblador, sin perder el programa fuente en memoria, ejecute la orden G5E61H cuando las interrupciones estén autorizadas (orden E del Debugger).

Así se puede realizar una especie de va y viene entre el Editor/Ensamblador y el Debugger hasta que el programa esté totalmente a punto.

Evidentemente, este procedimiento sólo es válido si su programa no es demasiado grande para que quepa todo en la memoria. No obstante, permite escribir programas harto consistentes. Será particularmente útil para aquellos que empiezan en la programación en lenguaje máquina.

3. Subprogramas de interés general

En este capítulo describiremos cierta cantidad de subprogramas que serán útiles para la mayor parte de los programas en ensamblador, tanto para juegos de acción rápida como para programas más serios.

Para cada subprograma daremos una explicación de su funcionamiento, su modo de empleo, así como el listado del ensamblaje abundantemente comentado. El subprograma siempre será colocado en la dirección cero por razones de homogeneidad. Si desea probarlo sobre su microordenador modifique su situación de manera que se cargue sobre la memoria viva (RAM) y que no aplaste al Debugger que le servirá para probarlo.

3.1. Multiplicación de números enteros: MUL

Este programa emplea un procedimiento análogo al que utilizamos cuando efectuamos una multiplicación en binario a mano. Tomemos por ejemplo la multiplicación 1010 por 1100; obtenemos una operación de este tipo:

1010	multiplicando
× 1100	multiplicador
<hr/>	
0000	
0000	
1010	productos parciales
1010	
<hr/>	
1111000	resultado

Los cuatro productos parciales, en este ejemplo valen 0000, o bien 1010, según que el bit correspondiente del multiplicador valga 0 o 1. El resultado se obtendrá realizando la suma de los diversos productos parciales convenientemente decalados. Únicamente hemos utilizado operaciones de comprobación, de sumas y de decalaje, que el microprocesador sabe efectuar. El algoritmo utilizado en el programa se deriva de esto que acabamos de decir, procediendo siempre en

sentido inverso por razones de comodidad. Se empieza por tratar los bits de más peso del multiplicador y se decala cada vez el resultado. Si el bit del multiplicador está a 1 se le añade el multiplicando; de lo contrario no se hace nada. La operación se termina cuando el bit de menos peso ha sido tratado.

```
00010 ; .....
00020 ;
00030 ; SUBPROGRAMA DE MULTIPLICACION ENTERA DE UN
00040 ; NUMERO DE 16 BITS POR UN NUMERO DE 8 BITS
00050 ;
00060 ; ENTRADA: DE CONTIENE EL MULTIPLICANDO
00070 ; A CONTIENE EL MULTIPLICADOR
00080 ;
00090 ; SALIDA: HL CONTIENE EL RESULTADO DE LA MULTIPLICACION
00100 ;
00110 ;
00120 ; .....
0000 210000 00130 LD HL,0 ; INICIALIZACION DEL RESULTADO
0003 0608 00140 LD B,B ; NUMERO DE BITS A MULTIPLICAR
0005 29 00150 HO ADD HL,HL ; EL RESULTADO ES MULTIPLICADO POR 2
0006 CB27 00160 SLA A ; EL BIT DE MÁS PESO DE A ES
00170 ; PUESTO EN EL CARRY
0008 3001 00180 JR NC,H1 ; SI ESTE BIT VALE 0
000A 19 00190 ADD HL,DE ; SI NO AÑADIR EL MULTIPLICANDO
000B 10F8 00200 H1 DJNZ HO ; TRATAR TODOS LOS BITS
000D C9 00210 RET ; FIN DEL SUBPROGRAMA
0000 00220 END
00000 TOTAL ERRORES
```

El programa efectúa una multiplicación de un número de 16 bits por un número de 8 bits y da un resultado de 16 bits. Así, si los números son demasiado grandes, puede que el resultado no quepa en 16 bits, entonces hay un desbordamiento y el resultado es erróneo. Por consiguiente, habrá que asegurarse que no ocurra esto cuando se emplee esta rutina de multiplicación.

3.2. División de números enteros: DIV

El algoritmo utilizado en estos subprogramas proviene del procedimiento empleado cuando se efectúa una división binaria a mano. Tomemos como ejemplo la división 1011011 por 1110:

dividendo	1011011	1110	divisor
restos parciales	10110 10001 00111	0110	cociente

El cociente vale 110 y el resto 111.

El procedimiento utilizado en el programa es el siguiente: el registro A destinado a recibir los restos parciales es inicializado a cero.

Se pone el bit de más peso del dividendo en el bit 0 de A. Se mira entonces si A es superior al divisor. Si no lo es, se coloca un bit 0 en el

cociente, si no se coloca un bit 1 y se sustrae el divisor de A. Seguidamente A es decalado hacia la izquierda y se reemprende el proceso hasta que todos los bits del dividendo sean tratados.

Ejemplo:

	Valor de A		Cociente
ciclo 0	0		
ciclo 1	1	0	} A es inferior al divisor
ciclo 2	10	0	
ciclo 3	101	0	
ciclo 4	1011	0	
ciclo 5	10110	1	A es superior al divisor
ciclo 6	10001	1	
ciclo 7	111	0	A es inferior al divisor

El valor del cociente, leído de arriba abajo, es igual a 0000110 y el resto está contenido en A (111).

	00010	:
	00020	:	
	00030	:	SUBPROGRAMA DE DIVISION ENTERA DE UN
	00040	:	NUMERO DE 16 BITS POR UN NUMERO DE 8 BITS
	00050	:	
	00060	:	ENTRADA: HL CONTIENE EL DIVIDENDO
	00070	:	C CONTIENE EL DIVISOR
	00080	:	
	00090	:	SALIDA: HL CONTIENE EL COCIENTE
	00100	:	A CONTIENE EL RESTO
	00110	:	
	00120	:
	00130	:	
0000 AF	00140 DIV	XOR	A ; A CONTENDRA LOS PRIMEROS BITS
	00150		; DEL DIVIDENDO
0001 0610	00160	LD	B,16 ; NUMERO DE BITS DEL DIVIDENDO
0003 29	00170 H2	ADD	HL,HL ; EL BIT 16 DEL DIVIDENDO ES
	00180		; COLOCADO EN EL CARRY
0004 17	00190	RLA	; ESTE BIT ES COLOCADO EL DE
	00200		; MENOR PESO DE A
0005 3803	00210	JR	C,H4 ; SI HAY DESBORDAMIENTO DE A, A ES
	00220		; SUPERIOR AL DIVISOR
0007 B9	00230	CP	C ; ES SUPERIOR A AL DIVISOR?
0008 3802	00240	JR	C,H3 ; NO, PASAR AL BIT SIGUIENTE
000A 91	00250 H4	SUB	C ; SUSTRAR EL DIVISOR
000B 2C	00260	INC	L ; 1 EN EL COCIENTE
000C 10F5	00270 H3	DJNZ	H2 ; BUCLE PARA TRATAR TODOS LOS BITS
000E C9	00280	RET	; FIN DEL SUBPROGRAMA
0000	00290	END	
000000			TOTAL ERRORES

El programa efectúa una división de un número de 16 bits por un número de 8 bits, coloca el cociente en un número de 16 bits y el resto en un número de 8 bits. El único caso en el que puede producirse un desbordamiento es cuando el divisor (C) es nulo.

3.3. Generador de números aleatorios: RND

Este subprograma calcula un número aleatorio de 8 bits cuyo valor está comprendido entre 1 y un número máximo suministrado cuando se realiza la llamada al subprograma. Este empieza por determinar un número aleatorio comprendido entre 0 y 255, utilizando el registro REFRESH del Z 80 y la variable SEED modificada a cada

llamada. El registro R contiene un número pseudoaleatorio comprendido entre 0 y 127; de este modo hay que efectuar un pequeño tratamiento para obtener un número que varíe entre 0 y 255. Conocido este número se le multiplica por el número máximo dado al entrar. Guardando solamente el octeto de más peso del resultado, al que se le añade 1, obtenemos el número aleatorio deseado. La función RANDOM debe ser llamada al principio del programa para inicializar la variable SEED.

```

00010 ; *****
00020 ;
00030 ; INICIALIZACION DEL GENERADOR ALEATORIO
00040 ; FUNCION RANDOM
00050 ;
00060 ; *****
00070 ;
00080 ;
00090 ;
000A0 ;
000B0 ;
000C0 ;
000D0 ;
000E0 ;
000F0 ;
00100 ;
00110 ;
00120 ;
00130 ; GENERADOR DE NUMEROS ALEATORIOS
00140 ;
00150 ; ENTRADA: A CONTIENE EL LIMITE MAXIMO
00160 ; DEL NUMERO ALEATORIO
00170 ;
00180 ; SALIDA: A CONTIENE EL NUMERO ALEATORIO COMPRENDIDO
00190 ; ENTRE 1 Y EL NUMERO DADO EN ENTRADA
00200 ;
00210 ; TODOS LOS REGISTROS SON RESGUARDADOS EXCEPTO AF
00220 ;
00230 ; *****
00240 ;
00250 RND PUSH DE ; RESGUARDA LOS REGISTROS DE
00260 PUSH HL ; Y HL
00270 LD D,0 ; EL NUMERO MAXIMO ES COLOCADO
00280 LD EA ; EN DE
00290 LD A,R ; LECTURA DE UN NUMERO ALEATORIO
00300 ; CONTENIDO EN EL REGISTRO REFRESCO,
00310 ; A ESTA COMPRENDIDO ENTRE 0 Y 127
00320 LD LA ; ESTE NUMERO ES RESGUARDADO EN L
00330 LD A,(SEED); LECTURA DEL SEED PRECEDENTE
00340 XOR L ; CALCULO DEL SEED SIGUIENTE
00350 RLA ; A VARIA ENTRE 0 Y 254
00360 LD LA ; RESGUARDA EN L
00370 LD A,R ; NUMERO ALEATORIO
00380 XOR L ; CALCULO DEL SEED SIGUIENTE
00390 LD (SEED),A; NUEVO SEED
00400 CALL MUL ; MULTIPLICAR EL NUMERO ALEATORIO
00410 ; POR EL NUMERO MAXIMO DADO
00420 LD A,H ; NUMERO ALEATORIO ENTRE 0 Y
00430 ; EL NUMERO MAXIMO MENOS 1
00440 INC A ; NUMERO ALEATORIO ENTRE 1 Y
00450 ; EL NUMERO MAXIMO
00460 POP HL ; RESTAURACION DE LOS REGISTROS
00470 POP DE ; DE Y HL
00480 RET
00490 ;
00500 ; SUBPROGRAMA DE MULTIPLICACION
00510 ;
00520 MUL LD HL,0
00530 H0 ADD HL,HL
00540 SLA A
00550 JR NC,H1
00560 ADD HL,DE
00570 H1 JR NZ,H0
00580 RET
00590 SEED DEFS 1
00600 END
00610 TOTAL ERRORES

```

3.4. Conversión de un número binario entero en una serie de caracteres ASCII: TRF

Este subprograma será muy útil para visualizar las puntuaciones en la pantalla de un programa de juego. Cada vez que la puntuación sea modificada se le llamará para reescribir la nueva puntuación, esta rutina emplea un procedimiento simple, pero que tiene la ventaja de ser muy rápido. Determina sucesivamente todas las cifras del número a traducir, comenzando por la cifra más significativa. Esto se obtiene dividiendo sucesivamente el número por todas las potencias de 10, empezando por 10000, llegando hasta 10. El cociente transformado en ASCII da una de las cifras deseadas, el resto se utiliza como nuevo argumento para efectuar las otras divisiones.

$$\begin{aligned}\text{Número} &= \text{cifra } 1 * 10000 + \text{resto } 1 \\ \text{resto } 1 &= \text{cifra } 2 * 1000 + \text{resto } 2 \\ \text{resto } 2 &= \text{cifra } 3 * 100 + \text{resto } 3 \\ \text{resto } 3 &= \text{cifra } 4 * 10 + \text{resto } 4 \\ \text{resto } 4 &= \text{cifra } 5\end{aligned}$$

Las cifras así calculadas se colocan las unas detrás de las otras en una zona reservada llamada BUF. Después de la última división se ordena el número de unidades, se coloca un cero al final de la cadena y se posiciona HL al principio. Entonces se puede utilizar el subprograma MES para la visualización en la pantalla (véase cap. 4).

```
00010 ; *****
00020 ;
00030 ; TRANSFORMACION DE UN NUMERO ENTERO CON SIGNO SOBRE 16
00040 ; BITS. EN UNA SERIE DE CARACTERES ASCII QUE LO REPRESENTAN.
00050 ; EL NUMERO PUEDE VARIAR ENTRE -32768 y 32767
00060 ;
00070 ; PARA OBTENER UNA CONVERSION SOBRE UN ENTERO SIN SIGNO
00080 ; CUYO VALOR ESTA COMPRENDIDO ENTRE 0 y 65536 ES
00090 ; SUFICIENTE DESTRUIR LAS LINEAS 230 A 300
00100 ;
00110 ; ENTRADA: HL CONTIENE EL NUMERO A CONVERTIR
00120 ;
00130 ; SALIDA: HL CONTIENE LA DIRECCION DEL PRIMER
00140 ; ELEMENTO DE LA CADENA QUE REPRESENTA
00150 ; AL NUMERO. ASI ES POSIBLE UTILIZAR
00160 ; EL SUBPROGRAMA MES PARA LA VISUALIZACION
00170 ;
00180 ; *****
```

```

0000 DD215000 00190 ;
0000 DD215000 00200 TRF LD IX,BUF+1 ; IX SIRVE PARA LLENAR EL BUFFER
0000 DD215000 00210 ; QUE CONTENDRA LA CADENA
0004 DD36FF20 00220 LD (IX-1),20H ; NO HAY SIGNO POR DEFECTO
0008 CB7C 00230 BIT 7,H ; ¿EL NUMERO ES NEGATIVO?
000A 280B 00240 JR Z,TRD ; SI NO
000C 110000 00250 LD DE,0 ; PARA SUSTRAR EL HL DE 0
000F EB 00260 EX DE,HL ;
0010 B7 00270 OR A ; PUESTA A 0 DEL CARRY
0011 ED52 00280 SBC HL,DE ; HACER 0-HL PARA OBTENER EL
0011 ED52 00290 ; VALOR ABSOLUTO DE HL
0013 DD36FF2D 00300 LD (IX-1),'-' ; PONER UN SIGNO MENOS EN CABEZA
0017 111027 00310 TRD LD DE,10000 ;
001A CD3D00 00320 CALL CAR ; GUARDAR EL NUMERO DE DECENAS
001A CD3D00 00330 ; DE MIL
001D 11E803 00340 LD DE,1000 ;
0020 CD3D00 00350 CALL CAR ; GUARDAR EL NUMERO DE LOS MILLARES
0023 116400 00360 LD DE,100 ;
0026 CD3D00 00370 CALL CAR ; GUARDAR EL NUMERO DE LAS CENTENAS
0029 110A00 00380 LD DE,10 ;
002C CD3D00 00390 CALL CAR ; GUARDAR EL NUMERO DE LAS UNIDADES
002F 7D 00400 LD A,L ; L CONTIENE EL NUMERO DE LAS UNIDADES
0030 C630 00410 ADD A,30H ; TRANSFORMAR EN ASCII
0032 DD7700 00420 LD (IX+0),A ; PUESTA EN EL BUFFER
0035 DD360100 00430 LD (IX+1),0 ; PONER UN 0 AL FINAL
0039 214F00 00440 LD HL,BUF ; HL APUNTA HACIA EL PRIMERO
0039 214F00 00450 ; ELEMENTO
003C C9 00460 RET
00470 ; *****
00480 ;
00490 ; SUBPROGRAMA QUE DIVIDE HL POR DE COLOCANDO
00500 ; EL COCIENTE +30H EN EL BUFFER
00510 ;
00520 ; *****
00530 ;
003D B7 00540 CAR OR A ; PUESTA A 0 DEL CARRY
003E 06FF 00550 LD B,255 ; B=-1
0040 ED52 00560 G9 SBC HL,DE ; SE SUSTRAE (DE) DE (HL) HASTA QUE
0040 ED52 00570 ; HAYA DESBORDAMIENTO
0042 04 00580 INC B ; INCREMENTAR EL COCIENTE
0043 30FB 00590 JR NC,G9 ; SI NO HAY DESBORDAMIENTO
0045 19 00600 ADD HL,DE ; HL CONTIENE EL RESTO
0046 78 00610 LD A,B ; A CONTIENE EL COCIENTE
0047 C630 00620 ADD A,30H ; TRANSFORMACION EN ASCII
0049 DD7700 00630 LD (IX+0),A ; PUESTA EN EL BUFFER
004C DD23 00640 INC IX ; INCREMENTAR EL PUNTERO DEL BUFFER
004E C9 00650 RET
0007 00660 BUF DEFS 7 ; BUFFER CONTENIENDO LA CADENA
0000 00670 END
00000 TOTAL DE ERRORES

```

3.5. Conversión de un número dado bajo la forma de una serie de caracteres ASCII en un número binario: ASCBIN

Este programa efectúa la transformación inversa de la precedente. Convierte un número dado bajo forma de una serie de caracteres ASCII en su representación binaria de 16 bits.

Ejemplo:

Serie ASCII «4 1 8» valor binario: 00000000110100010
 códigos correspondientes «34 31 38» valor hexadecimal: 0 1 A 2
 en hexadecimal

El programa siguiente utiliza el hecho de que un número decimal que se escribe xyzt en ASCII vale: $((x * 10) + y) * 10 + z) * 10 + t$. El algoritmo informático utilizado sale directamente de esta fórmula.

Hay que hacer notar que la multiplicación por 10 se realiza mediante cuatro sumas.

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; Transformación de un número positivo entero
00040 ; dado bajo forma de una serie de caracteres
00050 ; ASCII en su valor binario sobre 16 bits
00060 ;
00070 ; Entrada: DE contiene la dirección de la serie
00080 ; de caracteres ASCII constituida por
00090 ; cifras y terminada por un símbolo
00100 ; ASCII distinto de un número
00110 ;
00120 ; Salida: HL contiene el número de 16 bits resultante
00130 ;
00140 ; AF, BC, DE, HL son modificados
00150 ;
00160 ; .....
00170 ;
0000 210000 00180 ASCBIN LD HL,0 ; Resultado nulo a priori
0003 1A 00190 H5 LD A,(DE) ; Lectura carácter ASCII
0004 D630 00200 SUB '0' ; Conversión para obtener su valor
0006 D8 00210 RET C ; Retorno si no es una cifra
0007 FEOA 00220 CF 10 ;
0009 D0 00230 RET NC ; Retorno si no es una cifra
000A 13 00240 INC DE ; Incrementar puntero
000B 44 00250 LD B,H ; Copiar HL en BC
000C 4D 00260 LD C,L ;
000D 29 00270 ADD HL,HL ; Resultado = resultado * 2
000E 29 00280 ADD HL,HL ; Resultado = resultado * 4
000F 09 00290 ADD HL,BC ; Resultado = resultado * 5
0010 29 00300 ADD HL,HL ; Resultado = resultado * 10
0011 0600 00310 LD B,0 ;
0013 4F 00320 LD C,A ; Cifra en BC
0014 09 00330 ADD HL,BC ; Añadir valor de la cifra
0015 18EC 00340 JR H5 ; Pasar a la cifra siguiente
0000 00350 END

```

4. Las entradas/salidas

En este capítulo estudiaremos la programación de las entradas/salidas, es decir, la gestión software de los diversos periféricos de que dispone el ZX SPECTRUM. Este es un punto fundamental de la programación en ensamblador ya que es el medio utilizado para visualizar los resultados y conseguir informaciones.

Examinaremos sucesivamente la interfase entre los periféricos más corrientes y la unidad central; también daremos ejemplos de los subprogramas que permiten controlar a estos periféricos. Al igual que en el capítulo anterior, estos subprogramas se situarán en la dirección cero.

4.1. La pantalla de visualización

4.1.1. Distribución de la pantalla

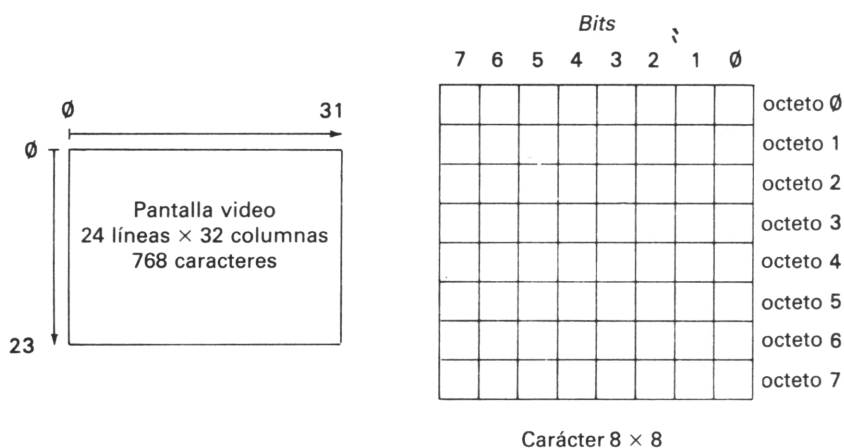
Para que puedan realizarse las operaciones de visualización, el ZX SPECTRUM posee una memoria viva de 6,75 K que sirve de interfase entre la pantalla y la unidad central. Esta memoria es leída de forma cíclica por un dispositivo hardware que genera las señales eléctricas necesarias para la visualización en pantalla de las informaciones contenidas en la memoria. Además, la escritura en esta memoria produce como consecuencia inmediata la visualización de puntos sobre la pantalla o la selección de un color.

Esta memoria, a la que llamaremos *memoria video*, está constituida por dos partes:

La *primera parte* contiene la lista de los puntos de la pantalla. Ocupa 6 K y se sitúa entre las direcciones 4000H y 57FFH, ambas inclusive. A cada punto de la pantalla, o *pixel*, se le asocia un bit de esta zona de memoria. Si el bit vale 1, el punto se visualiza con el color de la tinta (orden INK del Basic). Si el bit vale 0, el punto se visualiza con el color del fondo (orden PAPER del Basic). Supongamos que el color del fondo es blanco y el color de la tinta negro. El pixel aparece

en negro sobre fondo blanco. Así, colocando algunos bits de esta zona de memoria al valor 1, provocamos la visualización de pequeños puntos negros en la pantalla.

La pantalla se divide en 24 líneas de 32 caracteres. Convencionalmente las líneas son numeradas de 0 a 23. La línea 0 está arriba de la pantalla y la línea 23 abajo. Las columnas se numeran de izquierda a derecha con los números enteros comprendidos entre 0 y 31. Cada carácter está constituido por una matriz de 8 posiciones por 8, o sea 64 posiciones. Esta matriz se almacena en memoria mediante 8 octetos. Cada octeto contiene una línea de esta matriz. Cada uno de los bits de este octeto representa una posición de la matriz. El bit más elevado contiene el punto que está más a la izquierda de la línea, el bit más bajo contiene el punto más a la derecha.



La resolución del SPECTRUM es por lo tanto de $24 \times 8 = 192$ de $32 \times 8 = 256$ puntos, lo que es muy aceptable para un microordenador de esta talla.

La posición en la memoria video de los 8 octetos que contienen el carácter es menos fácil de comprender.

La memoria video que contiene los puntos se divide en tres partes de 2 K octetos, situados respectivamente en las direcciones 4000H, 4800H y 5000H. La primera parte contiene las ocho primeras líneas de la pantalla, la segunda parte las ocho siguientes y la tercera parte las ocho últimas líneas de la pantalla. En cada parte, los 256 primeros octetos contienen los primeros octetos de cada uno de los 256 caracteres (8×32), constituyendo las ocho líneas en el orden en el que estos caracteres son visualizados en la pantalla (los 32 primeros octetos contienen los primeros octetos de la primera línea, el primer octeto

corresponde al carácter de la izquierda de la línea). Los 256 octetos siguientes contienen los segundos octetos de los 256 caracteres que constituyen las ocho líneas y así sucesivamente hasta los 256 últimos octetos que contienen los octavos octetos de los 256 caracteres.

Direcciones		4000H	Primer octeto de 256 caracteres que constituyen las 8 primeras líneas
4000H	Zona 1. 8 primeras líneas. Líneas de 0 a 7	4100H	Segundo octeto de los 256 caracteres
47FFH		4200H	Tercer octeto de los 256 caracteres
4800H	Zona 2. 8 líneas siguientes. Líneas de 8 a 15	4300H	Cuarto octeto de los 256 caracteres
4FFFH		4400H	Quinto octeto de los 256 caracteres
5000H	Zona 3. 8 últimas líneas. Líneas de 16 a 23	4500H	Sexto octeto de los 256 caracteres
57FFH		4600H	Séptimo octeto de los 256 caracteres
		4700H	Octavo octeto de los 256 caracteres
		4800H	
	Memoria video de los puntos		
			Zona 1

La *segunda parte* de la memoria video contiene los atributos gráficos asociados a cada carácter. Esto ocupa 768 octetos y se sitúa en las direcciones 5800H y 5AFFH. A cada carácter le corresponde un octeto de atributos, colocado en esta memoria en el orden en el que estos caracteres aparecen en la pantalla (los 32 primeros octetos contienen la primera línea, el primer octeto corresponde al carácter de la izquierda de la línea).

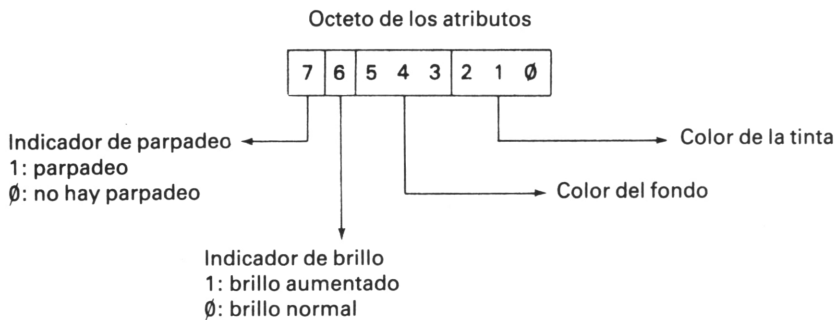
5800H	Atributo del carácter 0 de la línea 0
5801H	Atributo del carácter 1 de la línea 0
.	.
.	.
.	.
5AFFH	Atributo del carácter 31 de la línea 23

Memoria video de los atributos

El ZX SPECTRUM puede visualizar ocho colores indicados con los números de 0 a 7. En consecuencia, un color puede ser memorizado en tres bits según la tabla siguiente:

Código del color	Colores
0 0 0	Negro
0 0 1	Azul
0 1 0	Rojo
0 1 1	Magenta
1 0 0	Verde
1 0 1	Cyan
1 1 0	Amarillo
1 1 1	Blanco

El octeto de atributos asociado a un carácter memoriza el color del fondo (color de los puntos, donde el bit asociado en memoria video es nulo) en tres bits, el color de la tinta (color de los puntos cuyo bit asociado vale 1) en tres bits, un indicador de brillo mediante 1 bit (vale 1 si el carácter tiene más brillo) y un indicador de parpadeo en 1 bit (vale 1 si el carácter parpadea).



Este procedimiento de codificación de colores relativos a un carácter limita las posibilidades gráficas del ZX SPECTRUM, puesto que no se puede fijar individualmente el color de cada uno de los puntos. No obstante, un carácter podrá colorearse rápidamente poniendo el color de fondo y el color de la tinta del color deseado, y esto sin tocar los puntos contenidos en el carácter. Este método de coloreado se utilizará en los juegos de acción rápida para el dibujo del decorado.

El último elemento programable en pantalla es el color del borde de la misma (orden BORDER del Basic). Este color, que puede ser escogido entre los ocho colores precedentes, se fija enviando el código

go del color al port 254. Para ello podrá utilizarse la línea de instrucciones siguientes:

```
LD    A, COLOR      ; 0 ≤ COLOR ≤ 7
OUT (254), A        ; fija el color del borde
```

El port 254 es un port cuyo número está sobre 8 bits. No hay pues que colocar el octeto de más peso de este número en el registro A.

La memoria video, que ocupa 6,75 K en memoria viva, limita la memoria viva utilizable por los programas Basic y también los programas en lenguaje máquina. Este último contiene un poco más de 9 K octetos en un SPECTRUM 16 K, lo cual no permite el funcionamiento de programas grandes. En ensamblador habrá que vigilar esta memoria video situando los programas más allá de la dirección 5B00H. Si desea utilizar los subprogramas del interpretador Basic sitúe su programa más allá de la dirección 5CB6H.

Examinemos ahora diferentes subprogramas de visualización utilizando la organización de la pantalla tal como acabamos de describir.

4.1.2. Borrado de la pantalla: CLS

Este subprograma borra la pantalla colocando a cero todos los puntos de la memoria video y colocando a 38H (tinta negra sobre fondo blanco en brillo normal y sin destello) todos los atributos de los caracteres de la pantalla.

```

00010 ; .....
00020 ; .....
00030 ; BORRADO DE LA PANTALLA
00040 ; .....
00050 ; .....
00060 ; .....
0000 210040 00070 CLS LD HL,4000H ; INICIO DE LA MEMORIA DE LA PANTALLA
0003 110140 00080 LD DE,4001H ; INICIO DE LA MEMORIA DE LA PANTALLA +1
0006 01FF17 00090 LD BC,17FFH ; TAMAÑO DE LA MEMORIA DE PANTALLA -1
0009 3600 00100 LD (HL),0 ; BORRADO DEL PRIMER CARACTER
000B EDB0 00110 LDIR ; BORRADO DE TODA LA PANTALLA
000D 23 00120 INC HL ; INICIO ZONA DE ATRIBUTOS
000E 13 00130 INC DE ; INICIO ZONA DE ATRIBUTOS +1
000F 01FF02 00140 LD BC,2FFH ; LONGITUD ZONA DE ATRIBUTOS -1
0012 3638 00150 LD (HL),38H ; NEGRO SOBRE FONDO BLANCO
0014 EDB0 00160 LDIR ; ESCRITURA DE TODOS LOS ATRIBUTOS
0016 C9 00170 RET
0000 00180 END

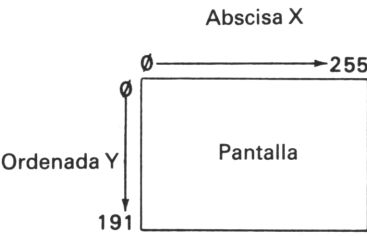
```

4.1.3. Subprogramas gráficos: SET, RESET y POINT

El subprograma SET visualiza un punto en la pantalla, RESET apaga un punto en la pantalla y POINT comprueba si un punto está presente en la misma. El punto es descrito por su abscisa, comprendi-

da entre 0 y 255 y su ordenada, comprendida entre 0 y 191. Estos tres subprogramas llaman a un mismo subprograma llamado CONV que calcula la dirección de la memoria video a la que debe accederse para realizar la función deseada. También suministra un octeto cuyo único bit a 1 corresponde al bit al que hay que acceder en la posición memoria situada en la dirección calculada.

Estos subprogramas no actúan sobre los atributos que deberán ser convenientemente posicionados para que la visualización corresponda a lo que se desea.



```
00010 ; *****
00020 ;
00030 ; FUNCIONES GRAFICAS: SET, RESET Y PUNTO
00040 ;
00050 ; ENTRADA: H CONTIENE LA ORDENADA DEL PUNTO
00060 ;         GRAFICO 0 <= H <= 191
00070 ;         L CONTIENE LA ABCISCA DEL PUNTO GRAFICO
00080 ;         0 <= L <= 255
00090 ;
00100 ; TODOS LOS REGISTROS SON RESGUARDADOS SALVO AF
00110 ;
00120 ; *****
00130 ;
00140 ; -----
00150 ;
00160 ; ENCENDIDO DE UN PUNTO
00170 ;
00180 ; -----
00190 ;
0000 E5 00200 SET   PUSH   HL      ; GUARDAR POSICION
0001 CD1800 00210 CALL   CONV    ; BUSQUEDA DE LA DIRECCION DE PANTALLA
0004 B6 00220 OR     (HL)      ; PUESTA A 1 DE UN BIT
0005 77 00230 LD     (HL),A    ; VISUALIZACION
0006 E1 00240 POP    HL       ; RESTAURAR POSICION
0007 C9 00250 RET
00260 ; -----
00270 ;
00280 ; DESAPARICION DE UN PUNTO
00290 ;
00300 ; -----
00310 ;
0008 E5 00320 RESET  PUSH   HL      ; GUARDAR POSICION
0009 CD1800 00330 CALL   CONV    ; BUSQUEDA DE LA DIRECCION DE PANTALLA
000C 2F 00340 CPL
000D A6 00350 AND    (HL)      ; PUESTA A CERO DE UN BIT
000E 77 00360 LD     (HL),A    ; VISUALIZACION
000F E1 00370 POP    HL       ; RESTAURAR POSICION
0010 C9 00380 RET
```

```

00390 ; -----
00400 ;
00410 ; COMPROBACION DE UN PUNTO
00420 ;
00430 ; EL INDICADOR Z ESTA A 1 SI EL PUNTO ESTA APAGADO
00440 ; EL INDICADOR Z ESTA A 0 SI EL PUNTO ESTA ENCENDIDO
00450 ;
00460 ; -----
00470 ;
0011 E5 00480 PUNTO PUSH HL ; GUARDAR POSICION
0012 CD1800 00490 CALL CONV ; BUSQUEDA DIRECCION DE PANTALLA
0015 A6 00500 AND (HL) ; COMPROBAR SI EL BIT ESTA A UNO
0016 E1 00510 POP HL ; RESTAURAR LA POSICION
0017 C9 00520 RET
00530 ; -----
00540 ;
00550 ; SUBPROGRAMA DE CONVERSION
00560 ;
00570 ; ENTRADA: HL = ORDENADA DEL PUNTO
00580 ; L = ABSCISA DEL PUNTO
00590 ;
00600 ; SALIDA: HL = DIRECCION DEL OCTETO CORRESPONDIENTE AL PUNTO
00610 ; A = VALOR DEL OCTETO
00620 ;
00630 ; -----
00640 ;
0018 C5 00650 CONV PUSH BC ; RESGUARDAR BC
0019 7C 00660 LD A,H ; ORDENADA DEL PUNTO
001A 2640 00670 LD H,40H ; INICIO PRIMERA ZONA DE LA PANTALLA
001C D640 00680 SUB 64 ; QUITAR LONGITUD DE UNA ZONA
001E 380A 00690 JR C,ZA ; ¿PRIMER ZONA?
0020 2648 00700 LD H,48H ; PRINCIPIO SEGUNDA ZONA DE LA PANTALLA
0022 D640 00710 SUB 64 ; QUITAR LONGITUD DE UNA ZONA
0024 3804 00720 JR C,ZA ; ¿SEGUNDA ZONA?
0026 2650 00730 LD H,50H ; INICIO ULTIMA ZONA DE LA PANTALLA
0028 D640 00740 SUB 64 ; QUITAR LONGITUD DE UNA ZONA
002A C640 00750 ZA ADD A,64 ; POSICION EN LA ZONA
002C 4F 00760 LD C,A ; GUARDAR ESTE VALOR EN C
002D E607 00770 AND 7 ; DECALADO VERTICAL EN EL CARACTER
002F 84 00780 ADD A,H ; OCTETO DE MAS PESO DE
0030 67 00790 LD H,A ; LA DIRECCION VIDEO
0031 79 00800 LD A,C ; RECUPERAR POSICION EN LA ZONA
0032 E638 00810 AND 38H ; NUMERO DE LINEA . 8
0034 07 00820 RLCA ; NUMERO DE LINEA . 16
0035 07 00830 RLCA ; NUMERO DE LINEA . 32
0036 4F 00840 LD C,A ; GUARDAR EN C
0037 7D 00850 LD A,L ; ABSCISA DEL PUNTO
0038 0F 00860 RRCA ; DIVISION POR TRES PARA OBTENER
0039 0F 00870 RRCA ; EL NUMERO DEL CARACTER EN
003A 0F 00880 RRCA ; LA LINEA
003B E61F 00890 AND 1FH ; POSICION DEL CARACTER EN LA LINEA
003D 81 00900 ADD A,C ; AÑADIR LAS LINEAS PRECEDENTES
003E 4D 00910 LD C,L ; GUARDAR ABSCISA EN C
003F 6F 00920 LD L,A ; OCTETO DE MENOS PESO DE LA DIRECCION
0040 79 00930 LD A,C ; RESTURAR ABSCISA
0041 E607 00940 AND 7 ; DECALADO HORIZONTAL EN EL CARACTER
0043 3C 00950 INC A ; MAS UNO
0044 4F 00960 LD C,A ; CONTADOR DE BUCLE
0045 3E01 00970 LD A,1 ;
0047 0F 00980 ZB RRCA ; DECALAR A HASTA OBTENER EL OCTETO
0048 0D 00990 DEC C ; QUE POSEE EL BIT A 1
0049 20FC 01000 JR NZ,ZB ; LA POSICION DESEADA
004B C1 01010 POP BC ; RESTAURAR BC
004C C9 01020 RET
0000 01030 END

```

4.1.4. Trazado de una recta: RECTA

Este programa permite que, sobre la pantalla, pueda trazarse cualquier recta definida por sus coordenadas iniciales (X_1 e Y_1) y sus coordenadas finales (X_2 e Y_2). Para explicar el algoritmo empleado supondremos que la variación de Y es inferior a la variación de X , o sea:

$$|Y_2 - Y_1| < |X_2 - X_1| \text{ y que } X_1 < X_2; Y_1 < Y_2$$

Se utiliza un bucle para poder dibujar sucesivamente todos los puntos de la recta. La abscisa del punto actual se incrementa a cada paso. Contrariamente, la ordenada se incrementa cada vez que es necesario para conservar la dirección de la recta. Todo el problema consiste en saber cuándo hay que incrementarla. Para ello examinaremos la ecuación de la recta:

$$Y = Y_1 + (X - X_1) \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$$

Sea X_i la abscisa del punto actual de la recta y X_{i+1} la abscisa siguiente:

$$\text{Tenemos: } X_{i+1} = X_i + 1$$

$$\text{y} \quad Y_{i+1} = Y_1 + (X_i + 1 - X_1) \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$$

$$Y_{i+1} = Y_i + \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$$

Entre dos puntos la ordenada es aumentada en $\frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$ que es inferior a uno, según nuestra hipótesis. Si despreciamos este término no aumentando Y , cometemos un error de $\frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$. Así, en el siguiente punto tendremos:

$$Y_i + 2 = Y_i - 2 * \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$$

Si no aumentamos Y durante n puntos, el error acumulado será igual a $n * \frac{Y_2 - Y_1}{X_2 - X_1}$. Cuando este valor sea superior a $0,5$, será necesario incrementar la ordenada. El procedimiento utilizado en el programa se deriva de lo que acabamos de decir. Se controla una

variable llamada ERR que no contiene el error propiamente dicho, que es un número fraccionario, sino un número entero igual a:

$$n * (Y_2 - Y_1) + \frac{X_2 - X_1}{2}$$
 El error será superior a 0,5 si este número sobrepasa $X_2 - X_1$.

$$n * (Y_2 - Y_1) + \frac{X_2 - X_1}{2} > X_2 - X_1 \Rightarrow n * \frac{(Y_2 - Y_1)}{X_2 - X_1} > 0,5$$

Entonces habrá que incrementar la ordenada y sustraer el valor $X_2 - X_1$ a la variable ERR, que viene a ser lo mismo que sustraer 1 del error. De esta forma se obtiene el trazado completo de la recta haciendo variar X_i desde X_1 a X_2 .

El programa general tiene una fase de inicialización destinada a calcular $|X_2 - X_1|$ e $|Y_2 - Y_1|$ y a determinar el incremento que hay que añadir a X y a Y (-1 o +1) según el signo de $X_2 - X_1$ y de $Y_2 - Y_1$. Encontramos a continuación dos bucles para el trazado de la recta correspondiente a uno de los casos: $|X_2 - X_1| > |Y_2 - Y_1|$ y $|X_2 - X_1| < |Y_2 - Y_1|$.

Entonces es posible trazar cualquier recta mientras sus coordenadas iniciales y finales estén comprendidas entre los límites admitidos y que sean diferentes. Al igual que para las funciones gráficas, antes de trazar la recta se procederá a posicionar los atributos gráficos.

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; TRAZADO DE UNA RECTA EN LA PANTALLA
00040 ;
00050 ; ENTRADA: D CONTIENE LA ORDENADA INICIAL Y1
00060 ; E CONTIENE LA ABCSCISA INICIAL X1
00070 ; H CONTIENE LA ORDENADA FINAL Y2
00080 ; L CONTIENE LA ABCSCISA FINAL X2
00090 ;
00100 ; .....
00110 ;
0000 0601 00120 RECTA LD B,1 ; EL INCREMENTO EN Y VALE 1 POR DEFECTO
0002 48 00130 LD C,B ; EL INCREMENTO EN X VALE 1 POR DEFECTO
0003 7A 00140 LD A,D ; A = Y2
0004 94 00150 SUB H ; A = Y2 - 1
0005 3004 00160 JR NC,G0 ; SI Y2 - Y1 >= 0 NO HACER NADA
0007 06FF 00170 LD B,OFFH ; SI NO TOMAR -1 COMO INCREMENTO
0009 7C 00180 LD A,H ;

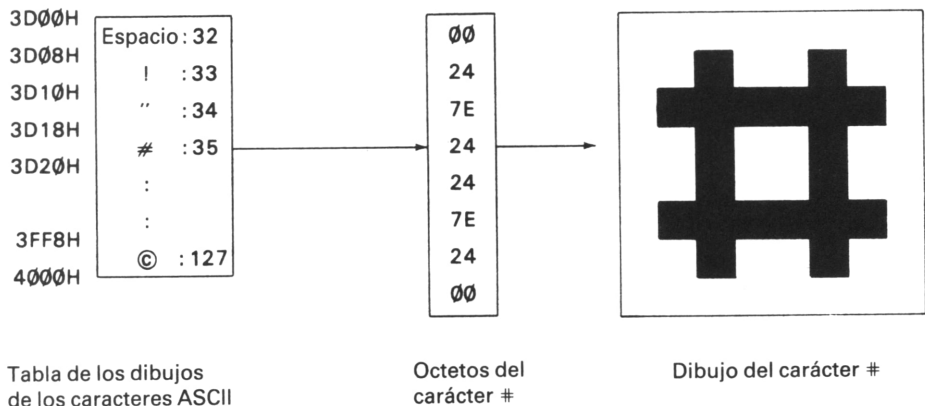
000A 92 00190 SUB D ; A = -(Y2 - Y1)
000B 57 00200 G0 LD D,A ; D = ABS(Y2 - Y1)
000C 7B 00210 LD A,E ; A = X2
000D 95 00220 SUB L ; A = X2 - X1
000E 3004 00230 JR NC,G1 ; SI X2 - X1 >= 0 NO HACER NADA
0010 0EFF 00240 LD C,OFFH ; SI NO TOMAR -1 COMO INCREMENTO
0012 7D 00250 LD A,L ;
0013 93 00260 SUB E ; A = -(X2 - X1)
0014 5F 00270 G1 LD E,A ; E = ABS(X2 - X1)
0015 ED436100 00280 LD (G3),BC ; RESGUARDAR LOS INCREMENTOS EN G3
0019 7A 00290 LD A,D ; A = ABS(Y2 - Y1)

```

001A BB	00300	CP	E	; ¿ES ABS (Y2 - Y1) > = ABS (X2 - X1)?
001B 3021	00310	JR	NC,G2	; SI ES SI PASAR AL SEGUNDO BUCLE
001D 43	00320	LD	B,E	; B = ABS (X2 - X1): CONTADOR DE BUCLE
001E 4B	00330	LD	C,E	; C = ERR
001F CB39	00340	SRL	C	; ERR = ABS (X2 - X1)/2
0021 CD6300	00350 G5	CALL	SET	; VISUALIZACION DEL SEGMENTO H,L
0024 3A6100	00360	LD	A,(G3)	; INCREMENTO EN X
0027 85	00370	ADD	A,L	; AÑADIR EL INCREMENTO A XI
0028 6F	00380	LD	L,A	; NUEVO XI
0029 79	00390	LD	A,C	; A = ERR
002A 82	00400	ADD	A,D	; A = ERR + ABS (Y2 - Y1)
002B 4F	00410	LD	C,A	; ERR = ERR + ABS (Y2 - Y1)
002C 3805	00420	JR	C,ZC	; ERR > = 256
002E 93	00430	SUB	E	; SUSTRAR ABS (X2 - X1)
002F 3809	00440	JR	C,G4	; SI ERR < ABS (X2 - X1) PASAR AL PUNTO
0031 1801	00450	JR	ZD	; SIGUIENTE
0033 93	00460 ZC	SUB	E	; SUSTRAR ABS (X2 - X1)
0034 4F	00470 ZD	LD	C,A	; ERR = ERR - ABS (X2 - X1)
0035 3A6200	00480	LD	A,(GE + 1)	; INCREMENTO EN Y
0038 84	00490	ADD	A,H	; INCREMENTAR Y
0039 67	00500	LD	H,A	; NUEVA Y
003A 10E5	00510 G4	DJNZ	G5	; BUCLE PARA VISULIZAR TODOS LOS
	00520			; PUNTOS
003C 181F	00530	JR	G6	; VISUALIZAR EL PUNTO FINAL
003E 42	00540 G2	LD	B,D	; B = ABS (Y2 - Y1): CONTADOR DE BUCLE
003F 4A	00550	LD	C,D	; ERR = C
0040 CB39	00560	SRL	C	; ERR = ABS (Y2 - Y1)/2
0042 CD6300	00570 G7	CALL	SET	; VISUALIZACION DE UN SEGMENTO
0045 3A6200	00580	LD	A,(GE + 1)	; INCREMENTO EN Y
0048 84	00590	ADD	A,H	; INCREMENTAR Y
0049 67	00600	LD	H,A	; NUEVA Y
004A 79	00610	LD	A,C	; A = ERR
004B 83	00620	ADD	A,E	; A = ERR + ABS (X2 - X1)
004C 4F	00630	LD	C,A	; ERR = A
004D 3805	00640	JR	C,ZE	; ERR > = 256
004F 92	00650	SUB	D	; SUSTRAR ABS (Y2 - Y1)
0050 3909	00660	JR	C,G8	; SI ERR < ABS (Y2 - Y1) PASAR AL PUNTO
0052 1801	00670	JR	ZH	; SIGUIENTE
0054 92	00680 ZE	SUB	D	; SUSTRAR ABS (Y2 - Y1)
0055 4F	00690 ZH	LD	C,A	; ERR = ERR - ABS (Y2 - Y1)
0056 3A6100	00700	LD	A,(G3)	; INCREMENTO EN X
0059 85	00710	ADD	A,L	; INCREMENTAR X
005A 6F	00720	LD	L,A	; NUEVA X
005B 10E5	00730 G8	DJNZ	G7	; BUCLE PARA VISUALIZAR TODOS
	00740			; LOS PUNTOS
005D CD6300	00750 G6	CALL	SET	; VISUALIZACION DEL ULTIMO PUNTO
0060 C9	00760	RET		;
0002	00770 G3	DEFS	2	;
0063	00780 SET	EQU	\$; EL SUBPROGRAMA SET DEBERA
	00790			; IMPLANTARSE AQUI
0000	00800	END		

4.1.5. Inserción de un mensaje en la pantalla: MES

Los dibujos representativos de los caracteres ASCII utilizados por el Basic se guardan dentro de una tabla en memoria muerta. Esta tabla se sitúa entre las direcciones 3D00H y 3FFFH, ambas inclusive. Contiene todos los códigos ASCII a partir del código de número 32 (espacio), hasta el código de número 127 (©), en el orden de los códigos crecientes. Cada dibujo es memorizado por los ocho octetos que constituyen el carácter.



El subprograma MES utiliza esta tabla para dibujar los caracteres ASCII en la pantalla. MES utiliza el octeto almacenado en la variable ATRB como atributo para el dibujo de los caracteres de un mensaje. Este se da bajo la forma de una serie de caracteres ASCII (obtenida, por ejemplo, con la orden DEFM), pudiendo contener algunos caracteres especiales (obtenidos mediante las órdenes DEFB o DEFW). El subprograma MES reconoce cuatro tipos de caracteres especiales que permiten actuar sobre el desarrollo de la visualización del mensaje:

Carácter especial	Significado
Ø	Este carácter indica el fin del mensaje.
13	Provoca un salto de línea (retorno de carro).
2	Coloca el octeto siguiente del mensaje en la variable ATRB que contiene el atributo para el dibujo de los caracteres.
seguido de un atributo	
127 + n	Salto de n espacios (1 ≤ n ≤ 128).

He aquí un ejemplo de mensaje que puede ser utilizado por MES:

```

0000 BC      00100 MESSA  DEFB  140      ; DECALAJE PARA CENTRADO
0001 02      00110      DEFB  2,31H    ; AZUL SOBRE FONDO AMARILLO
      31
0003 42      00120      DEFM  'Bonjour'
      6F 6E 6A      6F 75 72
000A 0D      00130      DEFB  13,13     ; SALTOS DE LINEA
      0D
000C 02      00140      DEFB  2,0B8H    ; NEGRO SOBRE BLANCO Y
      B8                        PARPADEO
000E 4A      00150      DEFM  'Je suis le ZX SPECTRUM'
      65 20 73      75 69 73 20 6C
      65 20 5A      58 20 53 50 45
      43 54 52      55 4D
0024 00      00160      DEFB  0         ; FIN DEL MENSAJE

```


Listado del programa MES:

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; SUBPROGRAMA DE VISUALIZACION DE UN MENSAJE EN LA PANTALLA
00040 ;
00050 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA DONDE COMIENZA LA VISUALIZACION
00060 ; E = NUMERO DE COLUMNA DONDE COMIENZA LA VISUALIZACION
00070 ; HL = DIRECCION DEL PRIMER OCTETO DEL MENSAJE
00080 ;
00090 ; .....
00100 ;
0000 7E 00110 MES LD A,(HL) ; CARACTER EN A
0001 23 00120 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
0002 B7 00130 OR A ; ¿COMPROBAR SI A = 0?
0003 C8 00140 RET Z ; SI ES SI RETORNO; FIN DEL MENSAJE
0004 FE0D 00150 CP ODH ; ¿COMPROBAR A = RETORNO DE CARRO?
0006 2005 00160 JR NZ,ZI ; NO
0008 14 00170 INC D ; SALTAR UNA LINEA
0009 1E00 00180 LD E,0 ; COLOCARSE DE NUEVO AL INICIO DE LA LINEA
000B 18F3 00190 JR MES ; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
000D CB7F 00200 ZI BIT 7,A ; ¿COMPROBAR SI A > = 128?
000F 2811 00210 JR Z,ZJ ; NO
0011 D67F 00220 SUB 127 ; A CONTIENE EL NUMERO DE ESPACIOS
0013 83 00230 ADD A,E ; AÑADIR AL NUMERO DE COLUMNAS
0014 4F 00240 LD C,A ; GUARDAR RESULTADO EN C
0015 E61F 00250 AND 1FH ; MASCARA PARA RECUPERAR EL NUMERO
0017 5F 00260 LD E,A ; DE COLUMNAS
0018 79 00270 LD A,C ; RECUPERAR RESULTADO
0019 E6E0 00280 AND OEOH ; NUMERO DE LINEAS * 32
001B 07 00290 RLCA ; DIVIDIR POR 32 PARA OBTENER
001C 07 00300 RLCA ; EL NUMERO DE LINEAS
001D 07 00310 RLCA ;
001E 82 00320 ADD A,D ; AÑADIR RESULTADO A D
001F 57 00330 LD D,A ; NUEVO NUMERO DE LA LINEA
0020 18DE 00340 JR MES ; PASAR AL SIGUIENTE CARACTER
0022 FE02 00350 ZJ CP 2 ; ¿COMPROBAR SI A = 2?
0024 2007 00360 JR NZ,ZK ; NO
0026 7E 00370 LD A,(HL) ; LECTURA DE ATRIBUTO
0027 23 00380 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
0028 328600 00390 LD (ATRB),A ; COLOCAR EL ATRIBUTO EN ATRB
002B 18D3 00400 JR MES ; PASAR AL SIGUIENTE CARACTER
002D CD3A00 00410 ZK CALL AFI ; VISUALIZACION DEL CARACTER ASCII
0030 1C 00420 INC E ; COLUMNA SIGUIENTE
0031 CB6B 00430 BIT 5,E ; ¿COLUMNA > = 32?
0033 28CB 00440 JR Z,MES ; NO
0035 14 00450 INC D ; PASAR A LA LINEA SIGUIENTE
0036 1E00 00460 LD E,0 ; COLOCARSE AL INICIO DE LA LINEA
0038 18C6 00470 JR MES ; PASAR AL SIGUIENTE CARACTER
00480 ; .....
00490 ;
00500 ; SUBPROGRAMA DE VISUALIZACION DE UN CARACTER ASCII
00510 ;
00520 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA
00530 ; E = NUMERO DE COLUMNA
00540 ; A = CODIGO ASCII DEL CARACTER
00550 ;
00560 ; NO SE MODIFICA NINGUN REGISTRO SALVO AF
00570 ;
00580 ; .....
00590 ;
003A C5 00600 AFI PUSH BC ; GUARDAR REGISTROS
003B E5 00610 PUSH HL ;
003C D5 00620 PUSH DE ;
003D F5 00630 PUSH AF ;
003E CD5FO0 00640 CALL TRAN ; BUSQUEDA DIRECCION DEL PUNTO
0041 F1 00650 POP AF ; CARACTER ASCII
0042 2800 00660 LD H,0 ;
0044 6F 00670 LD LA ; CODIGO CARACTER EN HL
0045 29 00680 ADD HL,HL ; CODIGO * 2
0046 29 00690 ADD HL,HL ; CODIGO * 4
0047 29 00700 ADD HL,HL ; CODIGO * 8
0048 01003C 00710 LD BC,3COOH ; INICIO ZONA DE DIBUJO DE LOS CARACTERES -256
004B 09 00720 ADD HL,BC ; DIRECCION DEL DIBUJO DEL CARACTER
004C 0608 00730 LD B,8 ; 8 OCTETOS EN EL CARACTER

```

004E 7E	00740 ZM	LD	A,(HL)	; OCTETO DE LA TABLA
004F 12	00750	LD	(DE),A	; TRANSFERENCIA A LA MEMORIA VIDEO
0050 23	00760	INC	HL	; OCTETO SIGUIENTE DE LA TABLA
0051 14	00770	INC	D	; DIRECCION VIDEO SIGUIENTE
0052 10FA	00780	DJNZ	ZM	; BUCLE PARA TRANSFERIR LOS 8 OCTETOS
0054 D1	00790	POP	DE	; POSICION EN LA PANTALLA
0055 CD7800	00800	CALL	TATR	; BUSQUEDA DE LA DIRECCION DEL OCTETO DE
0058 3A8600	00810	LD	A,(ATRB)	ATRIBUTOS
005B 77	00820	LD	(HL),A	; ATRIBUTO A UTILIZAR
005C E1	00830	POP	HL	; ASIGNAR ESTE ATRIBUTO AL CARACTER
005D C1	00840	POP	BC	; RESTAURAR REGISTROS
005E C9	00850	RET		; ;

```

00860 ; *****
00870 ;
00880 ; SUBPROGRAMA DE CONVERSION
00890 ;
00900 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA
00910 ; E = NUMERO DE COLUMNA
00920 ;
00930 ; SALIDA: DE = DIRECCION DEL PRIMER OCTETO DEL CARACTER
00940 ; EN MEMORIA VIDEO DE LOS PUNTOS
00950 ;
00960 ; *****
00970 ;

```

005F 7A	00980 TRAN	LD	A,D	; NUMERO DE COLUMNA
0060 1640	00990	LD	D,40H	; INICIO PRIMERA ZONA
0062 D608	01000	SUB	8	; QUITAR LONGITUD DE LA ZONA
0064 380A	01010	JR	C,ZL	; SI PRIMERA ZONA
0066 1648	01020	LD	D,48H	; INICIO SEGUNDA ZONA
0068 D608	01030	SUB	8	; QUITAR LONGITUD DE LA ZONA
006A 3804	01040	JR	C,ZL	; SI SEGUNDA ZONA
006C 1650	01050	LD	D,50H	; ULTIMA ZONA
006E D608	01060	SUB	8	; QUITAR LONGITUD DE LA ZONA
0070 C608	01070 ZL	ADD	A,8	; NUMERO DE LINEA EN LA ZONA
0072 0F	01080	RRCA		; MULTIPLICACION DEL NUMERO DE
0073 0F	01090	RRCA		; LINEA POR 32
0074 0F	01100	RRCA		; ;
0075 83	01110	ADD	A,E	; AÑADIR A COLUMNA PARA OBTENER
0076 5F	01120	LD	E,A	; EL OCTETO DE MENOS PESO DE
0077 C9	01130	RET		; LA DIRECCION VIDEO

```

01140 ; *****
01150 ;
01160 ; SUBPROGRAMA DE CONVERSION
01170 ;
01180 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA
01190 ; E = NUMERO DE COLUMNA
01200 ;
01210 ; SALIDA: HL = DIRECCION DEL OCTETO DE ATRIBUTOS ASOCIADO
01220 ;
01230 ; *****
01240 ;

```

0078 2600	01250 TATR	LD	H,0	; ;
007A 6A	01260	LD	L,D	; HL CONTIENE EL NUMERO DE LINEA
007B 29	01270	ADD	HL,HL	; NUMERO DE LINEA . 2
007C 29	01280	ADD	HL,HL	; NUMERO DE LINEA . 4
007D 29	01290	ADD	HL,HL	; NUMERO DE LINEA . 8
007E 29	01300	ADD	HL,HL	; NUMERO DE LINEA . 16
007F 29	01310	ADD	HL,HL	; NUMERO DE LINEA . 32
0080 D5	01320	PUSH	DE	; GUARDAR POSICION
0081 1658	01330	LD	D,58H	; INICIO ZONA DE ATRIBUTOS
0083 19	01340	ADD	HL,DE	; HL = DIRECCION OCTETO DE ATRIBUTOS
0084 D1	01350	POP	DE	; RESTAURAR POSICION
0085 C9	01360	RET		; ;
0001	01370 ATRB	DEFS	1	; ATRIBUTO A UTILIZAR
0000	01380	END		

4.1.6. Visualización de caracteres gráficos

Es fácil modificar el programa MES precedente para que permita la visualización de caracteres gráficos. Para ello hagamos que el carácter especial 1 solicite la visualización del carácter gráfico cuyos ocho caracteres se encuentran después del carácter especial 1.

El mensaje gráfico siguiente podrá ser utilizado con el subprograma MES modificado:

```
MESA  DEFB      2,2      ; Rojo sobre fondo negro
      DEFB      1        ; Carácter gráfico
      DEFB      14H,1CH,1CH,14H,5DH,7EH,5DH,77H
      DEFB      13        ; Salto de línea
      DEFM      'Bonjour'
      DEFB      Ø
```

He aquí el listado del subprograma MES modificado al que habrá que añadir los tres subprogramas (AFI, TRAN, TATR) que MES utiliza.

```
00010 ; .....
00020 ; .....
00030 ; SUBPROGRAMA DE VISUALIZACION DE UN MENSAJE EN LA PANTALLA
00040 ; .....
00050 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA DONDE COMIENZA LA VISUALIZACION
00060 ; E = NUMERO DE COLUMNA DONDE COMIENZA LA VISUALIZACION
00070 ; HL = DIRECCION DEL PRIMER OCTETO DEL MENSAJE
00080 ; .....
00090 ; .....
00100 ; .....
0000 7E 00110 MES LD A,(HL) ; CARACTER EN A
0001 23 00120 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
0002 B7 00130 OR A ; ¿COMPROBAR SI A = Ø?
0003 C8 00140 RET Z ; SI ES SI RETORNO; FIN DEL MENSAJE
0004 FE0D 00150 CP ODH ; ¿COMPROBAR SI A = RETORNO DE CARRO?
0006 2005 00160 JR NZ,ZI ; NO
0008 14 00170 INC D ; SALTAR UNA LINEA
0009 1E00 00180 LD E,0 ; COLOCARSE DE NUEVO EN INICIO DE LINEA
000B 18F3 00190 JR MES ; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
000D CB7F 00200 ZI BIT 7,A ; ¿COMPROBAR SI A >= 128?
000F 2811 00210 JR Z,ZJ ; NO
0011 D67F 00220 SUB 127 ; A CONTIENE EL NUMERO DE ESPACIOS
0013 83 00230 ADD A,E ; AÑADIR AL NUMERO DE COLUMNAS
0014 4F 00240 LD C,A ; GUARDAR RESULTADO EN C
0015 E61F 00250 AND 1FH ; MASCARA PARA RECUPERAR EL NUMERO
0017 5F 00260 LD E,A ; DE COLUMNAS
0018 79 00270 LD A,C ; RECUPERAR RESULTADO
0019 E6E0 00280 AND OEOH ; NUMERO DE LINEAS * 32
001B 07 00290 RLCA ; DIVIDIR POR 32 PARA OBTENER
001C 07 00300 RLCA ; EL NUMERO DE LINEAS
001D 07 00310 RLCA ; .....
001E 82 00320 ADD A,D ; AÑADIR RESULTADO A D
001F 57 00330 LD D,A ; NUEVO NUMERO DE LINEA
0020 18DE 00340 JR MES ; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
0022 FE01 00350 ZJ CP 1 ; ¿COMPROBAR SI A = 1?
0024 2018 00360 JR NZ,ZP ; NO
0026 D5 00370 PUSH DE ; GUARDAR POSICION
0027 CD7B00 00380 CALL TRAN ; BUSQUEDA DE LA DIRECCION DE LA MEMORIA VIDEO
002A 0608 00390 LD B,8 ; 8 OCTETOS POR CARACTER
002C 7E 00400 ZQ LD A,(HL) ; OCTETO DEL CARACTER
002D 12 00410 LD (DE),A ; VISUALIZACION
002E 23 00420 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
002F 14 00430 INC D ; OCTETO SIGUIENTE DEL CARACTER
```

0030 10FA	00440	DJNZ	ZQ	; BUCLE PARA VISUALIZAR LOS 8 OCTETOS
0032 D1	00450	POP	DE	; RESTAURAR POSICION
0033 E5	00460	PUSH	HL	; GUARDAR PUNTERO
0034 CD9400	00470	CALL	TATR	; BUSQUEDA DIRECCION DEL OCTETO DE ATRIBUTOS
0037 3AA200	00480	LD	A,(ATRB);	ATRIBUTO A UTILIZAR
003A 77	00490	LD	(HL),A	; ASIGNAR ESTE ATRIBUTO AL CARACTER
003B E1	00500	POP	HL	; RESTAURAR PUNTERO
003C 180E	00510	JR	ZR	; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
003E FE02	00520	CP	Z	; ¿COMPROBAR SI A = 2?
0040 2007	00530	JR	NZ,ZK	; NO
0042 7E	00540	LD	A,(HL)	; LECTURA ATRIBUTO
0043 23	00550	INC	HL	; INCREMENTAR PUNTERO
0044 32A200	00560	LD	(ATRB),A;	COLOCAR EL ATRIBUTO EN ATRB
0047 18B7	00570	JR	MES	; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
0049 CD5600	00580 ZK	CALL	AFI	; VISUALIZACION DEL CARACTER ASCII
004C 1C	00590 ZR	INC	E	; COLUMNA SIGUIENTE
004D CB6B	00600	BIT	5,E	; ¿COLUMNA > = 32 ?
004F 28AF	00610	JR	Z,MES	; NO
0051 14	00620	INC	D	; PASAR A LA LINEA SIGUIENTE
0052 1E00	00630	LD	E,0	; COLOCARSE EN INICIO DE LINEA
0054 18AA	00640	JR	MES	; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE

4.2. La impresora

La impresora del SPECTRUM tiene una resolución idéntica a la de la pantalla, lo que permite imprimir tanto textos (caracteres ASCII) como dibujos (caracteres gráficos). Está concebida para visualizar de una sola vez una línea de 32 caracteres. Así, el interpretador Basic controla un *buffer* de impresora de 256 octetos destinado a contener los 32 caracteres que hay que enviar hacia la impresora. Este buffer se sitúa entre las direcciones 5B00H y 5BFFH. Los 32 primeros octetos del buffer contendrán los primeros 32 caracteres, los 32 octetos siguientes contendrán los segundos octetos de los 32 caracteres y así sucesivamente hasta los octavos octetos. El interpretador Basic controla una variable situada en la dirección 23680 que contiene el número de caracteres presentes en el buffer. Cuando el buffer está lleno, o cuando el carácter «retorno del carro» (código 13) es enviado a la impresora, el interpretador Basic envía el contenido del buffer hacia la impresora para sacarlo sobre papel, gracias al subprograma situado en la dirección ECDH. Si la impresora no está ligada al SPECTRUM, este subprograma no tiene ningún efecto.

El subprograma PRINT que indicamos seguidamente utiliza el subprograma situado en la dirección ECDH y la variable situada en la dirección 23680 para visualizar un mensaje constituido por caracteres ASCII, por retornos de carro y terminando por un octeto nulo.

Ejemplo de mensaje:

MESSA	DEFM	«Hola»
	DEFB	13
	DEFM	«Yo soy el SPECTRUM»
	DEFB	13,0

Dado que la impresión sólo es ordenada si el buffer está lleno o si se envía un retorno de carro, deberá terminarse el mensaje por un retorno de carro, salvo si su medida es múltiplo de 32.

```

OECD      00010 IMP   EQU   OECDH ; SUBPROGRAMA DE IMPRESION DEL
00020      ; BUFFER DE IMPRESORA
5C80      00030 NCAR EQU   23680 ; NUMERO DE CARACTERES EN EL BUFFER
00040      ; *****
00050      ;
00060      ; SUBPROGRAMA DE VISUALIZACION DE UN MENSAJE EN LA IMPRESORA
00070      ;
00080      ; ENTRADA: HL = DIRECCION DEL PRIMER OCTETO DEL MENSAJE
00090      ;
00100      ; *****
00110      ;
0000 7E    00120 PRINT LD     A,(HL) ; CARACTER EN A
0001 23    00130 INC     HL      ; INCREMENTAR PUNTERO
0002 B7    00140 OR      A       ; ¿COMPROBAR SI A = 0?
0003 C8    00150 RET     Z       ; SI ES SI RETORNO; FIN DEL MENSAJE
0004 E5    00160 PUSH    HL      ; GUARDAR PUNTERO
0005 FE0D  00170 CP      0DH     ; ¿COMPROBAR SI A = RETORNO DE CARRO?
0007 2824  00180 JR      Z,ZS    ; SI
0009 2600  00190 LD      H,0     ;
000B 6F    00200 LD      LA      ; CODIGO DEL CARACTER EN HL
000C 29    00210 ADD     HL,HL   ; CODIGO * 2
000D 29    00220 ADD     HL,HL   ; CODIGO * 4
000E 29    00230 ADD     HL,HL   ; CODIGO * 8
000F 01003C 00240 LD      BC,3C00H; INICIO ZONA DEL DIBUJO DE LOS CARACTERES - 256
0012 09    00250 ADD     HL,BC   ; DIRECCION DEL DIBUJO DEL CARACTER
0013 3A805C 00260 LD      A,(NCAR); PUNTERO SOBRE EL BUFFER DE IMPRESORA
0016 5F    00270 LD      E,A     ;
0017 165B  00280 LD      D,5BH   ; DE = PUNTERO SOBRE EL BUFFER DE IMPRESORA
0019 0608  00290 LD      B,8     ; 8 OCTETOS EN EL CARACTER
001B 7E    00300 ZT      LD      A,(HL) ; OCTETO DE LA TABLA
001C 12    00310 LD      (DE),A  ; TRANSFERIDO A LA MEMORIA VIDEO
001D 23    00320 INC     HL      ; OCTETO SIGUIENTE DE LA TABLA
001E 7B    00330 LD      A,E     ; PASAR AL OCTETO SIGUIENTE DEL
001F C620  00340 ADD     A,32    ; CARACTER EN EL BUFFER
0021 5F    00350 LD      E,A     ; DE IMPRESORA
0022 10F7  00360 DJNZ    ZT      ; BUCLE PARA TRANSFERIR LOS 8 OCTETOS
0024 3A805C 00370 LD      A,(NCAR);
0027 3C    00380 INC     A       ; INCREMENTAR NUMERO DE CARACTERES
0028 32805C 00390 LD      (NCAR),A; EN EL BUFFER DE IMPRESORA
002B FE20  00400 CP      32     ; ¿FIN DE LINEA?
002D CCCD0E 00410 ZS    CALL    Z,IMP ; SI ES SI IMPRESION DE LINEA
0030 E1    00420 POP     HL      ; RESTAURAR PUNTERO
0031 18CD  00430 JR      PRINT   ; PASAR AL CARACTER SIGUIENTE
0000      00440 END

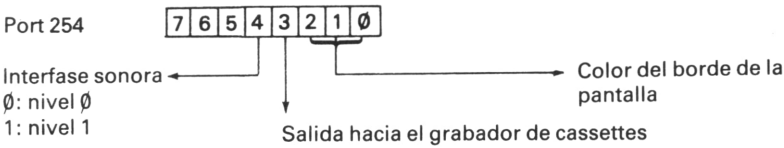
```

Del mismo modo que para el subprograma MES, PRINT podrá ser modificado para permitir la impresión de caracteres gráficos.

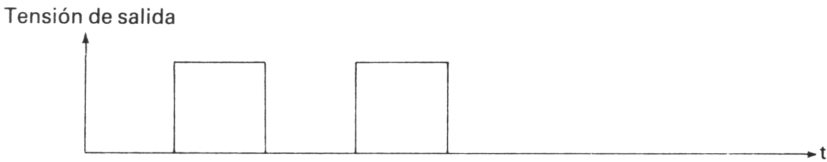
4.3. La interfase sonora

La interfase sonora del ZX SPECTRUM consta de una salida programable que puede tomar dos niveles diferentes y que está ligada a un altavoz a través de un pequeño amplificador.

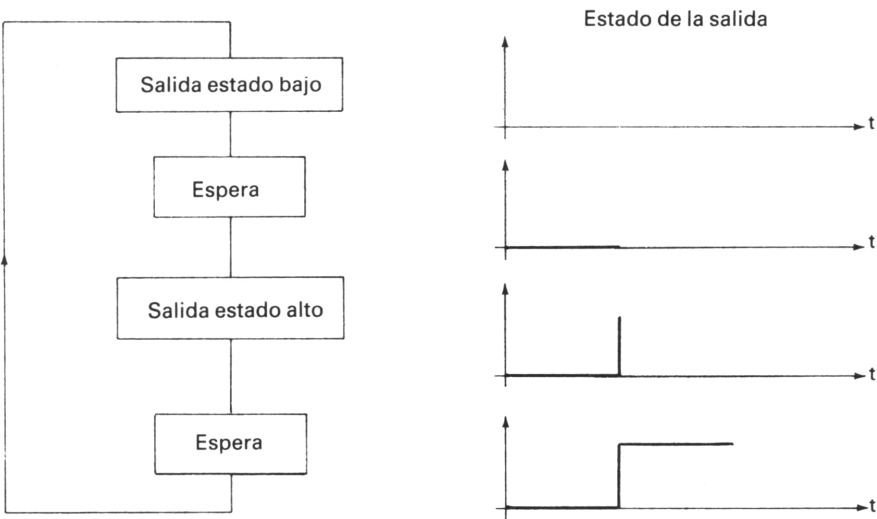
La programación de esta salida se realiza mediante el bit 4 del port 254. Este port sirve igualmente para la programación del borde de la pantalla y para la escritura de informaciones en el cassette.



Haciendo variar rápidamente la tensión tomada por esta salida, se genera una señal eléctrica que producirá un sonido al estar ligada a un amplificador con un altavoz. De este modo es posible crear una señal cuadrada cuya frecuencia podrá ajustarse con el fin de producir la nota musical deseada. Esta señal se representa por medio del esquema siguiente:



Para generar esta señal se utilizará un programa que responda al diagrama del flujo siguiente:



Para que el sonido no dure eternamente como en este diagrama de flujo, tendrá que utilizarse un segundo contador que limite el número de pulsos generados. Así será posible modificar la duración de la nota, escogiendo el número de pulsos enviados, y modificar su tono, disminuyendo o aumentando la duración creada por el bucle de espera. Cuanto más grande sea el bucle de espera más grave será el sonido, y cuanto más pequeño, más agudo.

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; EL PROGRAMA SIGUIENTE GENERA UNA NOTA DE DURACION
00040 ; LIMITADA Y PARA EL MICROPROCESADOR (INSTRUCCION HALT)
00050 ;
00060 ; .....
00070 ;
8000 00080 ORG 8000H
0007 00090 COLOR EQU 7 ; COLOR BLANCO PARA EL BORDE
8000 F3 00100 INICIO DI ; PROHIBIR INTERRUPCIONES PARA
00110 ; TENER UN SONIDO PURO
8001 3E07 00120 LD A,COLOR ; COLOR DEL BORDE EN A
8003 0E00 00130 LD C,0 ; CONTADOR DE DURACION DE LA NOTA
8005 D3FE 00140 LOOP OUT (254),A ; MODIFICACION DE LA SALIDA
8007 06C8 00150 LD B,200 ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
8009 10FE 00160 WAIT DJNZ WAIT ; ESPERA
800B EE10 00170 XOR 10H ; EL BIT 4 DE A ES COMPLEMENTADO
800D 0D 00180 DEC C ; DECREMENTAR CONTADOR DE DURACION
800E 20F5 00190 JR NZ,LOOP ; SI EL CONTADOR NO ES NULO CONTINUAR
8010 76 00200 HALT ; PARO DEL Z 80
8000 00210 END INICIO

```

En el programa de ensamblador siguiente es posible evaluar la frecuencia de la nota generada calculando la duración producida por el bucle de espera. Entre dos valores de la tensión de salida, el microprocesador utiliza un número de ciclos de reloj igual a $11 + 7 + 149 * 13 + 8 + 7 + 12 = 1986$. Si la frecuencia del reloj del ZX SPECTRUM está fijada a 3,25 MHz, la del sonido generado será 3,25 MHz/1986, o sea 1636 Hz (frecuencia audible).

Las notas musicales tienen una frecuencia determinada. También es posible calcular el número de inicialización del contador de bucle de espera para producir la nota deseada. A este número le llamaremos N. La frecuencia generada viene dada por la fórmula siguiente:

$$F = \frac{3,25 \cdot 10^6}{46 + (N - 1) * 3} \text{ de donde } N = \frac{1}{13} \left(\frac{3,25 \cdot 10^6}{F} - 46 \right) + 1$$

Dado que la duración del bucle de espera es variable, según la nota emitida deberá ajustarse el contador de duración para generar notas de la misma duración. Sean D_1 o D_2 los valores que inicializan a los contadores de bucle de duración respectivamente para las frecuencias F_1 y F_2 . Tenemos la siguiente fórmula:

$$\frac{D_1}{F_1} = \frac{D_2}{F_2}$$

Una vez escogida la duración de una nota, esta fórmula permitirá determinar todos los números D que sirven para inicializar los contadores de bucle. Los valores de estos parámetros correspondientes a la escala se dan en la siguiente tabla:

Nota	DO	RE	MI	FA	SOL	LA	SI	DO
Frecuencia (Hz)	1047	1175	1319	1397	1568	1760	1976	2093
Contador de bucle de espera	236	210	187	176	157	140	124	117
Contador de bucle de duración	128	143	161	170	191	214	241	255

El siguiente programa recorre constantemente la escala en un sentido y luego en el otro. Con el fin de animar un juego podrá utilizarse este programa para generar una pequeña melodía al final de la partida, modificando los valores de las constantes reagrupadas en la tabla TAB.

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; EL SIGUIENTE PROGRAMA GENERA ETERNAMENTE LA
00040 ; ESCALA EN UN SENTIDO Y EN OTRO
00050 ;
00060 ; .....
00070 ;
8000 00080 ORG 8000H
0007 00090 COLOR EQU 7 ; COLOR BLANCO PARA EL BORDE
8000 F3 00100 INICIO DI ; PROHIBIR INTERRUPCIONES PARA
00110 ; TENER UN SONIDO PURO
8001 213380 00120 LD HL,TAB ; INICIALIZACION DEL PUNTERO SOBRE TAB
00130 ;
00140 ; RECORRER ESCALA AL DERECHO
00150 ;
8004 1E08 00160 BUCLE LD E,8 ; 8 NOTAS EN LA ESCALA
8006 4E 00170 U LD C,(HL) ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
8007 23 00180 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
8008 56 00190 LD D,(HL) ; CONTADOR DE DURACION
8009 23 00200 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
800A CD1E80 00210 CALL SON ; GENERACION DE UNA NOTA
800D 1D 00220 DEC E ; CONTADOR DE NUMERO DE NOTAS
800E 20F6 00230 JR NZ,ZU ; PASAR A LA NOTA SIGUIENTE
00240 ;
00250 ; RECORRER LA ESCALA A LA INVERSA
00260 ;
8010 1E08 00270 LD E,8 ; 8 NOTAS EN LA ESCALA
8012 2B 00280 ZV DEC HL ; DECREMENTAR EL PUNTERO
8013 56 00290 LD D,(HL) ; CONTADOR DE DURACION
8014 2B 00300 DEC HL ; DECREMENTAR PUNTERO
8015 4E 00310 LD C,(HL) ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
8016 CD1E80 00320 CALL SON ; GENERACION DE UNA NOTA
8019 1D 00330 DEC E ; CONTADOR DE NUMERO DE NOTAS
801A 20F6 00340 JR NZ,ZV ; PASAR A LA NOTA SIGUIENTE
801C 18E6 00350 JR BUCLE ; RECOMENZAR ETERNAMENTE

```



```

00360 ; *****
00370 ;
00380 ; SUBPROGRAMA DE SONIDO
00390 ;
00400 ; ENTRADA: D = CONTADOR DE BUCLE DE DURACION
00410 ; C = CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
00420 ;
00430 ; *****
00440 ;
801E 3E07 00450 SON LD A,COLOR ; COLOR DEL BORDE EN A
8020 D3FE 00460 LOOP OUT (254),A ; MODIFICACION DE LA SALIDA
8022 41 00470 LD B,C ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
8023 10FE 00480 WAIT DJNZ WAIT ; ESPERA
8025 EE10 00490 XOR 10H ; EL BIT 4 DE A ES COMPLEMENTADO
8027 15 00500 DEC D ; DECREMENTAR EL CONTADOR DE DURACION
8028 20F6 00510 JR NZ,LOOP ; SI EL CONTADOR NO ES NULO CONTINUAR
802A 010004 00520 LD BC,400H ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
802D 0B 00530 LA DEC BC ; ESPERA ENTRE CADA NOTA
802E 78 00540 LD A,B ;
802F B1 00550 OR C ; ¿COMPROBAR SI BC = 0?
8030 20FB 00560 JR NZ,LA ; SI BC < > 0, BUCLE
8032 C9 00570 RET ; RETORNO
00580 ;
00590 ; TABLA DE LAS NOTAS
00600 ;
8033 EC 00610 TAB DEFB 236 ; ESPERA DO
8034 80 00620 DEFB 128 ; DURACION DO
8035 D2 00630 DEFB 210 ; ESPERA RE
8036 8F 00640 DEFB 143 ; DURACION RE
8037 BB 00650 DEFB 187 ; ESPERA MI
8038 A1 00660 DEFB 161 ; DURACION MI
8039 B0 00670 DEFB 176 ; ESPERA FA
803A AA 00680 DEFB 170 ; DURACION FA
803B 9D 00690 DEFB 157 ; ESPERA SOL
803C BF 00700 DEFB 191 ; DURACION SOL
803D 8C 00710 DEFB 140 ; ESPERA LA
803E D6 00720 DEFB 214 ; DURACION LA
803F 7C 00730 DEFB 124 ; ESPERA SI
8040 F1 00740 DEFB 241 ; DURACION SI
8041 75 00750 DEFB 117 ; ESPERA DO
8042 FF 00760 DEFB 255 ; DURACION DO
8000 00770 END INICIO

```

Para obtener sonoridades más complejas, la duración producida por el bucle de espera deberá modularse, modificando su duración a lo largo del tiempo. La modificación más simple consiste en decrementar la variable que inicializa el contador del bucle de espera cada vez que la salida cambie de estado. De esta manera se obtiene un sonido muy interesante que se utiliza en numerosos juegos.

```

00010 ; *****
00020 ;
00030 ; EL SIGUIENTE PROGRAMA GENERA UN SONIDO DE DURACION
00040 ; LIMITADA Y PARA EL MICROPROCESADOR (INSTRUCCION HALT)
00050 ;
00060 ; *****
00070 ;
8000 00080 ORG 8000H
0007 00090 COLOR EQU 7 ; COLOR BLANCO PARA EL BORDE
8000 F3 00100 INICIO DI ; PROHIBIR INTERRUPCIONES PARA
00110 ; TENER UN SONIDO PURO
8001 3E07 00120 LD A,COLOR ; COLOR DEL BORDE EN A
8003 0E00 00130 LD C,0 ; CONTADOR DE DURACION DE SONIDO
8006 D3FE 00140 LOOP OUT (254),A ; MODIFICACION DE LA SALIDA
8007 41 00150 LD B,C ; CONTADOR DE BUCLE DE ESPERA
8008 10FE 00160 WAIT DJNZ WAIT ; ESPERA
800A EE10 00170 XOR 10H ; EL BIT 4 DE A ES COMPLEMENTADO
800C 0D 00180 DEC C ; DECREMENTAR CONTADOR DE DURACION
800D 20F6 00190 JR NZ,LOOP ; SI EL CONTADOR NO ES NULO CONTINUAR
800F 76 00200 HALT ; PARO DEL Z 80
8000 00210 END INICIO

```

Modificando la duración del bucle de espera por procedimientos diferentes se obtendrán sonoridades más o menos buenas. Experimentélas y retenga aquellas que le parezcan mejores. Combinando estas sonoridades elementales, a veces podrán obtenerse otras mejores.

4.4. El teclado

Ocho ports de entrada/salida permiten leer todas las teclas del teclado. Cada port permite leer una media hilera de cinco teclas tal como se indica en la tabla siguiente:

Número del port	Media hilera	bit 0	bit 1	bit 2	bit 3	bit 4
FEFEH	CAPS SHIFT à V	CAPS SHIFT	Z	X	C	V
FDFEH	A à G	A	S	D	F	G
FBFEH	Q à T	Q	W	E	R	T
F7FEH	1 à 5	1	2	3	4	5
EFFEH	Ø à 6	Ø	9	8	7	6
DFFE H	P à Y	P	O	I	U	Y
BFFE H	ENTER à H	ENTER	L	K	J	H
7FFE H	SPACE à B	SPACE	SYMBOL SHIFT	M	N	B

Una tecla está pulsada si el bit correspondiente del port es nulo. Si este bit vale 1, la tecla no está pulsada.

Contrariamente al port 254 utilizado para la interfase sonora, y para especificar el borde de la pantalla que era un port de ocho bits, los ports que se indican a continuación son ports de 16 bits. Será necesario, pues, especificar el octeto de más peso y el octeto de menos peso del port al realizar la lectura de uno de esos ports.

Ejemplo:

```
LD      A, 7FH      ; octeto de más peso del port 7FFE H
IN      A, (ØFEH)   ; lectura del port número 7FFE H
BIT     Ø, A        ; compruebe si la tecla SPACE está pulsada
JR      Z, BREAK    ; sí, ir a BREAK
```

Cuando las interrupciones están autorizadas, el subprograma de interrupción situado en la dirección 38H efectúa una lectura del teclado cada 20 milisegundos. Si una tecla está pulsada evalúa el código ASCII de esta tecla y la coloca en la posición de memoria situada en la dirección 2356H. A continuación coloca a 1 el bit 5 del octeto situado en la dirección 2361H para indicar que se ha pulsado una tecla. Es este subprograma el que controla la temporización del teclado y la repetición automática de teclas.

Si se prohíben las interrupciones en un programa en lenguaje máquina y volvemos al monitor Basic, este último no aceptará ningún carácter pulsado en el teclado y no tendremos otra solución que desconectar el SPECTRUM. Debemos pensar en esto al escribir subprogramas en lenguaje máquina que prohíban las interrupciones.

Cuando éstas están autorizadas podremos utilizar las informaciones suministradas por el subprograma de interrupción en un programa en ensamblador para obtener el código ASCII de la última tecla pulsada. Esto lo realiza el siguiente subprograma:

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; SUBPROGRAMA DE LECTURA DEL TECLADO
00040 ;
00050 ; SALIDA: Z = VALE 1 SI NINGUNA TECLA HA SIDO PULSADA
00060 ;          Z = VALE 0 SI UNA TECLA HA SIDO PULSADA
00070 ;          Y A CONTIENE EL CODIGO ASCII DE LA TECLA
00080 ;
00090 ; NINGUN REGISTRO ES MODIFICADO SALVO AF
00100 ;
00110 ; .....
00120 ;
0000 3A3B5C 00130 KEY LD A,(2361H) ;INDICADORES
0003 CB6F 00140 BIT 5,A ;¿TECLA PULSADA?
0005 C8 00150 RET Z ;NO RETORNO CON Z = 1
0006 CBAF 00160 RES 5,A ;COLOCAR DE NUEVO EL INDICADOR A CERO
0008 323B5C 00170 LD (2361H),A ;
000B 3A085C 00180 LD A,(2356H) ;CODIGO ASCII DE LA TECLA PULSADA
000E C9 00190 RET ;RETORNO CON Z = 0
0000 00200 END

```

Cuando deseemos conocer instantáneamente el estado del teclado deberemos leer las teclas pulsadas leyendo directamente los ports correspondientes. Es lo que empleamos en los juegos de acción rápida. Contrariamente, cuando queramos leer el teclado para conocer cierto número de caracteres ASCII, deberemos utilizar las informaciones suministradas por el subprograma de interrupción que controla la temporización del teclado. Recordemos que en este caso no deberemos modificar el registro IY utilizado en las interrupciones.

El subprograma siguiente emplea el subprograma KEY para leer una serie de caracteres ASCII como lo hace el interpretador Basic. La tecla < DELETE > (< CAPS SHIFT > + < Ø >), sirve para borrar el último carácter pulsado y la tecla < ENTER > indica el fin de la línea. Este subprograma, además, utiliza los subprogramas AFI, TRAN, y TATR indicados en el párrafo 4.1.5.

```

00010 ; .....
00020 ;
00030 ; SUBPROGRAMA DE LECTURA DE UNA SERIE DE CARACTERES
00040 ; ASCII PULSADOS SOBRE EL TECLADO
00050 ;
00060 ; ENTRADA: D = NUMERO DE LINEA DONDE COMIENZA LA ENTRADA
00070 ; E = NUMERO DE COLUMNA DONDE COMIENZA LA ENTRADA
00080 ; C = NUMERO MAXIMO DE CARACTERES A LEER
00090 ; HL = DIRECCION DEL INICIO DE LA ZONA DE MEMORIA
00100 ; DESTINADA A RECIBIR LA LINEA LEIDA
00110 ;
00120 ; SALIDA: B = NUMERO DE CARACTERES LEIDOS
00130 ;
00140 ; .....
00150 ;
0000 0600 00160 CUR LD B,0 ; NINGUN CARACTER LEIDO
0002 CD4A00 00170 ZY CALL KEY ; LECTURA DE CARACTER
0005 281A 00180 JR Z,ZW ; SI NO HAY TECLA PULSADA
0007 FE0C 00190 CP 12 ; ¿ES ESTA LA TECLA DELETE?
0009 282A 00200 JR Z,ZX ; SI ES SI, TRATAR ESTE CASO
000B FE0D 00210 CP 13 ; ¿ES ESTO UN RETORNO DE CARRO?
000D C8 00220 RET Z ; SI ES SI, FIN DE LA ENTRADA
000E 77 00230 LD (HL),A ; GUARDAR CARACTER EN EL BUFFER
000F 78 00240 LD A,B ; NUMERO DE CARACTERES LEIDOS
0010 B9 00250 CP C ; ¿SUPERIOR A NUMERO MAXIMO?
0011 300E 00260 JR NC,ZW ; SI ES SI, NO ACEPTARLO
0013 7E 00270 LD A,(HL) ; CARACTER LEIDO
0014 23 00280 INC HL ; INCREMENTAR PUNTERO
0015 04 00290 INC B ; UN CARACTER LEIDO DE MAS
0016 CD5900 00300 CALL AFI ; VISUALIZAR ESTE CARACTER
0019 1C 00310 INC E ; COLUMNA SIGUIENTE
001A CB6B 00320 BIT 5,E ; ¿ESTAMOS EN EL EXTREMO DE LA LINEA?
001C 2803 00330 JR Z,ZW ; SI NO
001E 14 00340 INC D ; LINEA SIGUIENTE
001F 1E00 00350 LD E,0 ; COLOCARSE AL INICIO DE LA LINEA
0021 3AA500 00360 ZW LD A,(ATRB) ; ATRIBUTO GRAFICO
0024 F5 00370 PUSH AF ; GUARDAR EL ATRIBUTO
0025 CBFF 00380 SET 7,A ; PARPADEO
0027 32A500 00390 LD (ATRB),A ; NUEVO ATRIBUTO DE PARPADEO
002A 3E20 00400 LD A,'' ; ESPACIO
002C CD5900 00410 CALL AFI ; VISUALIZAR EL CURSOR
002F F1 00420 POP AF ; RECUPERAR ATRIBUTO
0030 32A500 00430 LD (ATRB),A ; RESTAURAR ATRIBUTO
0033 18CD 00440 JR ZY ; LEER EL CARACTER SIGUIENTE
0035 78 00450 ZX LD A,B ; NUMERO DE CARACTERES LEIDOS
0036 B7 00460 OR A ; ¿NULO?
0037 28E8 00470 JR Z,ZW ; SI ES SI, NO TRATAR LA DELETE
0039 05 00480 DEC B ; UN CARACTER DE MENOS
003A 2B 00490 DEC HL ; DECREMENTAR PUNTERO
003B 3B20 00500 LD A,'' ; ESPACIO
003D CD5900 00510 CALL AFI ; BORRAR EL CURSOR
0040 1D 00520 DEC E ; COLUMNA PRECEDENTE
0041 CB7B 00530 BIT 7,E ; ¿SALTO DE LINEA?
0043 28DC 00540 JR Z,ZW ; NO
0045 15 00550 DEC D ; LINEA PRECEDENTE
0046 1E1F 00560 LD E,31 ; COLOCARSE AL FINAL DE LA LINEA
0048 18D7 00570 JR ZW ; CONTINUACION

```

4.5. Los mandos de juego

Las empuñaduras de juego de marca AGF, comercializadas por DIRECO, se colocan en paralelo con algunas teclas del teclado. El hecho de accionar uno de los elementos de la palanca equivale a la pulsación de la tecla correspondiente en el teclado. Así podremos leer el estado de los mandos de juego de la misma manera que lo hace-

mos para conocer el estado de las teclas correspondientes del teclado, es decir, mediante los ports de entrada/salida asociados, cuando se desee una lectura instantánea (en el caso de los juegos), o mediante el subprograma KEY. El cuadro siguiente resume esta correspondencia:

Elemento del mando de juego	Izquierda jugador 1	Abajo jugador 1	Arriba jugador 1	Derecha jugador 1	Tira jugador 1	Izquierda jugador 2	Abajo jugador 2	Arriba jugador 2	Derecha jugador 2	Tira jugador 2
Tecla del teclado	5	6	7	8	Ø	T	Y	U	I	P

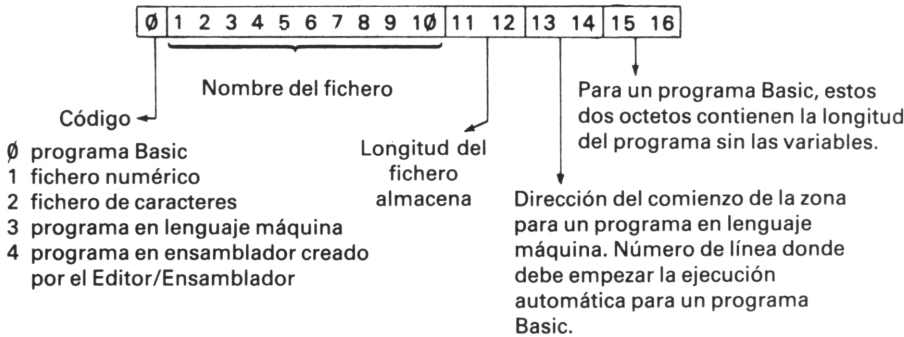
4.6. La interfase de los cassettes

El bit 3 del port 254, utilizado como salida (OUT), acciona la salida de cassette, lo que tiene como efecto enviar un pulso por la salida MIC del SPECTRUM.

Inversamente, el bit 6 utilizado como entrada (IN) recibe una señal presente en la entrada EAR.

Estos dos bits se emplean por los subprogramas de escritura y de lectura en cassette que están situados en ROM. Estos dos subprogramas permiten leer o escribir en el cassette un número de octetos fijados por el usuario a partir de una posición fijada por él.

El subprograma de escritura se sitúa en la dirección 4C2H. Como parámetros IX deberá contener la dirección de inicio de la zona a transferir y DE el número de octetos a transferir. El registro A tendrá el valor Ø, o el valor FFH, según se desee escribir el encabezamiento del fichero o el cuerpo del mismo. Los ficheros están efectivamente divididos en dos partes, registradas mediante un formato algo diferente. La primera parte, o encabezamiento del fichero, contiene diversas informaciones relativas al fichero. Ocupa 17 octetos organizados de la forma siguiente:



La segunda parte contiene los datos propiamente dichos del fichero. Para un fichero que memoriza un programa en lenguaje máquina, esta parte contendrá todos los octetos del programa.

La serie de instrucciones que permiten la escritura en cassette de una de estas partes será la siguiente:

LD	IX, dirección	; dirección de inicio de la zona que contiene ; los octetos a transferir.
LD	DE, número	; número de octetos a transferir.
LD	A, código	; 00 o FFH, según la parte.
CALL	4C2H	; escritura.

El subprograma de lectura situado en la dirección 556H necesita los mismos valores como parámetros. Además, será necesario que el indicador Carry se coloque a 1. Las siguientes instrucciones permiten la lectura de una de las partes del fichero:

LD	IX, dirección	; dirección de la zona donde serán ; transferidos los octetos leídos.
LD	DE, número	; número de octetos a leer.
LD	A, código	; 00 o FFH, según la parte.
SCF		;
CALL	556H	; lectura.

Anexo 1

Las bases de numeración

Para contar nos hemos habituado a emplear la base 10 o base decimal. Esta base utiliza 10 símbolos representados por las cifras del 0 al 9. Para contar una sucesión de objetos enumeramos sucesivamente cada una de las cifras del 0 al 9. Cuando deseamos aumentar el número 9 en una unidad, colocamos el símbolo 1 delante de la cifra 9 que es reemplazada por 0, obtenemos así el número 10. La primera es la cifra de las decenas. Representa diez veces su valor habitual. La segunda cifra es añadida al resultado para obtener el número final. Así, un número decimal de dos cifras que se escriba xy , vale: $10 \cdot x + y$.

De la misma manera, un número decimal de tres cifras que se escriba xyz , vale $100 \cdot x + 10 \cdot y + z$.

Generalizando, un número decimal de n cifras que se escriba $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0$ vale $a_n \cdot 10^n + a_{n-1} \cdot 10^{n-1} + \dots + a_1 \cdot 10 + a_0$ donde 10^k , es igual al producto de k veces el número 10.

$$10^k = \underbrace{10 \times 10 \times \dots \times 10}_{k \text{ veces}}$$

El número 10 de la base decimal representa el coeficiente multiplicativo que hay que utilizar para obtener el valor de una cifra, después del paso de una cifra a la posición adyacente a la izquierda en un número decimal. El número 10 es también igual al número de símbolos empleados en la base decimal.

La base 2, o base binaria, no utiliza más que dos símbolos representados por las cifras 0 y 1. El coeficiente multiplicativo evocado anteriormente vale 2.

En esta base los números de 0 a 10 en decimal se escriben respectivamente: 0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111, 1000, 1001, 1010.

Un número binario que se escriba $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0$ vale en decimal:

$$a_n \cdot 2^n + a_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \dots + a_1 \cdot 2 + a_0.$$

Así: 101 vale en decimal: $1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 = 4 + 1 = 5$

1010 vale en decimal: $1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2 + 0 = 8 + 2 = 10$

La base 2 que solamente posee dos símbolos se adapta bien a las tensiones con dos estados (0 V o 5 V) de la informática. No obstante, es poco manejable porque los números importantes necesitan una cantidad de símbolos demasiado grande para ser representados en esta base. Debido a ello se prefiere la base 16 o hexadecimal. Esta base utiliza 16 símbolos representados por las cifras de 0 a 9 más las letras de A a F. El coeficiente multiplicativo es igual a 16.

En esta base los números de 0 a 20 en decimal se escriben respectivamente: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F, 10, 11, 12, 13, 14.

Un número hexadecimal que se escriba $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0$ vale en decimal:

$$a_n \cdot 16^n + a_{n-1} \cdot 16^{n-1} + \dots + a_1 \cdot 16 + a_0.$$

Así: 3C vale en decimal: $3 \cdot 16 + 12 = 60$

1E3A vale en decimal: $1 \cdot 16^3 + 14 \cdot 16^2 + 3 \cdot 16 + 10 = 7738$

El interés de la base 16 proviene del hecho de que permite reagrupar cuatro símbolos binarios en un solo símbolo hexadecimal.

La siguiente tabla permite comprender mejor la correspondencia entre los números hexadecimales y los números binarios:

<i>Decimal</i>	<i>Binario</i>	<i>Hexadecimal</i>
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
10	1010	A
11	1011	B
12	1100	C
13	1101	D
14	1110	E
15	1111	F

Hay una correspondencia biunívoca entre un símbolo hexadecimal y un número binario cualquiera de 4 símbolos. De esto sacamos que la conversión de cualquier número binario en su representación

hexadecimal es muy rápida, agrupando los símbolos binarios de cuatro en cuatro.

Ejemplo:

1001	0010	1110	0111	binario
9	2	E	7	hexadecimal

La conversión de un número binario en su representación decimal es mucho menos rápida y necesita más cálculos.

Por lo tanto, en informática se utilizará sobre todo la base hexadecimal que permite conservar la estructura binaria de los números, siendo cuatro veces más concisos que con la base binaria.

Anexo 2

Listado de instrucciones del Z 80 clasificadas por códigos

NN designa un número de 16 bits; N un número de 8 bits; IND un índice, y DIS una distancia relativa.

Las instrucciones cuyo código empieza por CB, DD, ED, FD, estarán situadas al final del listado.

0000 00	00010	NOF	
0001 01EEFF	00020	LD	BC, NN
0004 02	00030	LD	(BC), A
0005 03	00040	INC	BC
0006 04	00050	INC	B
0007 05	00060	DEC	B
0008 060A	00070	LD	B, N
000A 07	00080	RLCA	
000B 08	00090	EX	AF, AF'
000C 09	00100	ADD	HL, BC
000D 0A	00110	LD	A, (BC)
000E 0B	00120	DEC	BC
000F 0C	00130	INC	C
0010 0D	00140	DEC	C
0011 0E0A	00150	LD	C, N
0013 0F	00160	RRCA	
0014 102E	00170	DJNZ	\$+DIS
0016 11EEFF	00180	LD	DE, NN
0019 12	00190	LD	(DE), A
001A 13	00200	INC	DE
001B 14	00210	INC	D
001C 15	00220	DEC	D
001D 160A	00230	LD	D, N
001F 17	00240	RLA	
0020 182E	00250	JR	\$+DIS
0022 19	00260	ADD	HL, DE
0023 1A	00270	LD	A, (DE)
0024 1B	00280	DEC	DE
0025 1C	00290	INC	E
0026 1D	00300	DEC	E
0027 1E0A	00310	LD	E, N
0029 1F	00320	RRA	
002A 202E	00330	JR	NZ, \$+DIS
002C 21EEFF	00340	LD	HL, NN
002F 22EEFF	00350	LD	(NN), HL
0032 23	00360	INC	HL
0033 24	00370	INC	H
0034 25	00380	DEC	H
0035 260A	00390	LD	H, N
0037 27	00400	DAA	
0038 282E	00410	JR	Z, \$+DIS
003A 29	00420	ADD	HL, HL
003B 2AEEFF	00430	LD	HL, (NN)
003E 2B	00440	DEC	HL
003F 2C	00450	INC	L
0040 2D	00460	DEC	L

0041	2E0A	00470	LD	L, N
0043	2F	00480	CPL	
0044	302E	00490	JR	NC, \$+DIS
0046	31EEFF	00500	LD	SP, NN
0049	32EEFF	00510	LD	(NN), A
004C	33	00520	INC	SP
004D	34	00530	INC	(HL)
004E	35	00540	DEC	(HL)
004F	360A	00550	LD	(HL), N
0051	37	00560	SCF	
0052	382E	00570	JR	C, \$+DIS
0054	39	00580	ADD	HL, SP
0055	3AEEFF	00590	LD	A, (NN)
0058	3B	00600	DEC	SP
0059	3C	00610	INC	A
005A	3D	00620	DEC	A
005B	3E0A	00630	LD	A, N
005D	3F	00640	CCF	
005E	40	00650	LD	B, B
005F	41	00660	LD	B, C
0060	42	00670	LD	B, D
0061	43	00680	LD	B, E
0062	44	00690	LD	B, H
0063	45	00700	LD	B, L
0064	46	00710	LD	B, (HL)
0065	47	00720	LD	B, A
0066	48	00730	LD	C, B
0067	49	00740	LD	C, C
0068	4A	00750	LD	C, D
0069	4B	00760	LD	C, E
006A	4C	00770	LD	C, H
006B	4D	00780	LD	C, L
006C	4E	00790	LD	C, (HL)
006D	4F	00800	LD	C, A
006E	50	00810	LD	D, B
006F	51	00820	LD	D, C
0070	52	00830	LD	D, D
0071	53	00840	LD	D, E
0072	54	00850	LD	D, H
0073	55	00860	LD	D, L
0074	56	00870	LD	D, (HL)
0075	57	00880	LD	D, A
0076	58	00890	LD	E, B
0077	59	00900	LD	E, C
0078	5A	00910	LD	E, D
0079	5B	00920	LD	E, E
007A	5C	00930	LD	E, H
007B	5D	00940	LD	E, L
007C	5E	00950	LD	E, (HL)
007D	5F	00960	LD	E, A
007E	60	00970	LD	H, B
007F	61	00980	LD	H, C
0080	62	00990	LD	H, D
0081	63	01000	LD	H, E
0082	64	01010	LD	H, H
0083	65	01020	LD	H, L
0084	66	01030	LD	H, (HL)
0085	67	01040	LD	H, A
0086	68	01050	LD	L, B
0087	69	01060	LD	L, C
0088	6A	01070	LD	L, D
0089	6B	01080	LD	L, E
008A	6C	01090	LD	L, H
008B	6D	01100	LD	L, L
008C	6E	01110	LD	L, (HL)
008D	6F	01120	LD	L, A
008E	70	01130	LD	(HL), B
008F	71	01140	LD	(HL), C

0090	72	01150	LD	(HL), D
0091	73	01160	LD	(HL), E
0092	74	01170	LD	(HL), H
0093	75	01180	LD	(HL), L
0094	76	01190	HALT	
0095	77	01200	LD	(HL), A
0096	78	01210	LD	A, B
0097	79	01220	LD	A, C
0098	7A	01230	LD	A, D
0099	7B	01240	LD	A, E
009A	7C	01250	LD	A, H
009B	7D	01260	LD	A, L
009C	7E	01270	LD	A, (HL)
009D	7F	01280	LD	A, A
009E	80	01290	ADD	A, B
009F	81	01300	ADD	A, C
00A0	82	01310	ADD	A, D
00A1	83	01320	ADD	A, E
00A2	84	01330	ADD	A, H
00A3	85	01340	ADD	A, L
00A4	86	01350	ADD	A, (HL)
00A5	87	01360	ADD	A, A
00A6	88	01370	ADC	A, B
00A7	89	01380	ADC	A, C
00A8	8A	01390	ADC	A, D
00A9	8B	01400	ADC	A, E
00AA	8C	01410	ADC	A, H
00AB	8D	01420	ADC	A, L
00AC	8E	01430	ADC	A, (HL)
00AD	8F	01440	ADC	A, A
00AE	90	01450	SUB	B
00AF	91	01460	SUB	C
00B0	92	01470	SUB	D
00B1	93	01480	SUB	E
00B2	94	01490	SUB	H
00B3	95	01500	SUB	L
00B4	96	01510	SUB	(HL)
00B5	97	01520	SUB	A
00B6	98	01530	SBC	A, B
00B7	99	01540	SBC	A, C
00B8	9A	01550	SBC	A, D
00B9	9B	01560	SBC	A, E
00BA	9C	01570	SBC	A, H
00BB	9D	01580	SBC	A, L
00BC	9E	01590	SBC	A, (HL)
00BD	9F	01600	SBC	A, A
00BE	A0	01610	AND	B
00BF	A1	01620	AND	C
00C0	A2	01630	AND	D
00C1	A3	01640	AND	E
00C2	A4	01650	AND	H
00C3	A5	01660	AND	L
00C4	A6	01670	AND	(HL)
00C5	A7	01680	AND	A
00C6	A8	01690	XOR	B
00C7	A9	01700	XOR	C
00C8	AA	01710	XOR	D
00C9	AB	01720	XOR	E
00CA	AC	01730	XOR	H
00CB	AD	01740	XOR	L
00CC	AE	01750	XOR	(HL)
00CD	AF	01760	XOR	A
00CE	B0	01770	OR	B
00CF	B1	01780	OR	C
00D0	B2	01790	OR	D
00D1	B3	01800	OR	E
00D2	B4	01810	OR	H
00D3	B5	01820	OR	L

00D4 B6	01830	OR	(HL)
00D5 B7	01840	OR	A
00D6 B8	01850	CP	B
00D7 B9	01860	CP	C
00D8 BA	01870	CP	D
00D9 BB	01880	CP	E
00DA BC	01890	CP	H
00DB BD	01900	CP	L
00DC BE	01910	CP	(HL)
00DD BF	01920	CP	A
00DE C0	01930	RET	NZ
00DF C1	01940	POP	BC
00E0 C2EEFF	01950	JP	NZ, NN
00E3 C3EEFF	01960	JP	NN
00E6 C4EEFF	01970	CALL	NZ, NN
00E9 C5	01980	PUSH	BC
00EA C60A	01990	ADD	A, N
00EC C7	02000	RST	0
00ED C8	02010	RET	Z
00EE C9	02020	RET	
00EF CAEEFF	02030	JP	Z, NN
00F2 CCEEFF	02040	CALL	Z, NN
00F5 CDEEFF	02050	CALL	NN
00F8 CE0A	02060	ADC	A, N
00FA CF	02070	RST	B
00FB D0	02080	RET	NC
00FC D1	02090	POP	DE
00FD D2EEFF	02100	JP	NC, NN
0100 D30A	02110	OUT	(N), A
0102 D4EEFF	02120	CALL	NC, NN
0105 D5	02130	PUSH	DE
0106 D60A	02140	SUB	N
0108 D7	02150	RST	10H
0109 D8	02160	RET	C
010A D9	02170	EXX	
010B DAEEFF	02180	JP	C, NN
010E DBOA	02190	IN	A, (N)
0110 DCEEFF	02200	CALL	C, NN
0113 DE0A	02210	SBC	A, N
0115 DF	02220	RST	18H
0116 E0	02230	RET	PO
0117 E1	02240	POP	HL
0118 E2EEFF	02250	JP	PO, NN
011B E3	02260	EX	(SP), HL
011C E4EEFF	02270	CALL	PO, NN
011F E5	02280	PUSH	HL
0120 E60A	02290	AND	N
0122 E7	02300	RST	20H
0123 E8	02310	RET	PE
0124 E9	02320	JP	(HL)
0125 EAEEFF	02330	JP	PE, NN
0128 EB	02340	EX	DE, HL
0129 ECEEFF	02350	CALL	PE, NN
012C EE0A	02360	XOR	N
012E EF	02370	RST	28H
012F F0	02380	RET	P
0130 F1	02390	POP	AF
0131 F2EEFF	02400	JP	P, NN
0134 F3	02410	DI	
0135 F4EEFF	02420	CALL	P, NN
0138 F5	02430	PUSH	AF
0139 F60A	02440	OR	N
013B F7	02450	RST	30H
013C F8	02460	RET	M
013D F9	02470	LD	SP, HL
013E FAEFF	02480	JP	M, NN
0141 FB	02490	EI	
0142 FCEEFF	02500	CALL	M, NN

0145	FE0A	02510	CP	N
0147	FF	02520	RST	38H
0148	CB00	02530	RLC	B
014A	CB01	02540	RLC	C
014C	CB02	02550	RLC	D
014E	CB03	02560	RLC	E
0150	CB04	02570	RLC	H
0152	CB05	02580	RLC	L
0154	CB06	02590	RLC	(HL)
0156	CB07	02600	RLC	A
0158	CB08	02610	RRC	B
015A	CB09	02620	RRC	C
015C	CB0A	02630	RRC	D
015E	CB0B	02640	RRC	E
0160	CB0C	02650	RRC	H
0162	CB0D	02660	RRC	L
0164	CB0E	02670	RRC	(HL)
0166	CB0F	02680	RRC	A
0168	CB10	02690	RL	B
016A	CB11	02700	RL	C
016C	CB12	02710	RL	D
016E	CB13	02720	RL	E
0170	CB14	02730	RL	H
0172	CB15	02740	RL	L
0174	CB16	02750	RL	(HL)
0176	CB17	02760	RL	A
0178	CB18	02770	RR	B
017A	CB19	02780	RR	C
017C	CB1A	02790	RR	D
017E	CB1B	02800	RR	E
0180	CB1C	02810	RR	H
0182	CB1D	02820	RR	L
0184	CB1E	02830	RR	(HL)
0186	CB1F	02840	RR	A
0188	CB20	02850	SLA	B
018A	CB21	02860	SLA	C
018C	CB22	02870	SLA	D
018E	CB23	02880	SLA	E
0190	CB24	02890	SLA	H
0192	CB25	02900	SLA	L
0194	CB26	02910	SLA	(HL)
0196	CB27	02920	SLA	A
0198	CB28	02930	SRA	B
019A	CB29	02940	SRA	C
019C	CB2A	02950	SRA	D
019E	CB2B	02960	SRA	E
01A0	CB2C	02970	SRA	H
01A2	CB2D	02980	SRA	L
01A4	CB2E	02990	SRA	(HL)
01A6	CB2F	03000	SRA	A
01A8	CB38	03010	SRL	B
01AA	CB39	03020	SRL	C
01AC	CB3A	03030	SRL	D
01AE	CB3B	03040	SRL	E
01B0	CB3C	03050	SRL	H
01B2	CB3D	03060	SRL	L
01B4	CB3E	03070	SRL	(HL)
01B6	CB3F	03080	SRL	A
01B8	CB40	03090	BIT	0,B
01BA	CB41	03100	BIT	0,C
01BC	CB42	03110	BIT	0,D
01BE	CB43	03120	BIT	0,E
01C0	CB44	03130	BIT	0,H
01C2	CB45	03140	BIT	0,L
01C4	CB46	03150	BIT	0,(HL)
01C6	CB47	03160	BIT	0,A
01C8	CB48	03170	BIT	1,B
01CA	CB49	03180	BIT	1,C

01CC	CB4A	03190	BIT	1,D
01CE	CB4B	03200	BIT	1,E
01D0	CB4C	03210	BIT	1,H
01D2	CB4D	03220	BIT	1,L
01D4	CB4E	03230	BIT	1,(HL)
01D6	CB4F	03240	BIT	1,A
01D8	CB50	03250	BIT	2,B
01DA	CB51	03260	BIT	2,C
01DC	CB52	03270	BIT	2,D
01DE	CB53	03280	BIT	2,E
01E0	CB54	03290	BIT	2,H
01E2	CB55	03300	BIT	2,L
01E4	CB56	03310	BIT	2,(HL)
01E6	CB57	03320	BIT	2,A
01E8	CB58	03330	BIT	3,B
01EA	CB59	03340	BIT	3,C
01EC	CB5A	03350	BIT	3,D
01EE	CB5B	03360	BIT	3,E
01F0	CB5C	03370	BIT	3,H
01F2	CB5D	03380	BIT	3,L
01F4	CB5E	03390	BIT	3,(HL)
01F6	CB5F	03400	BIT	3,A
01F8	CB60	03410	BIT	4,B
01FA	CB61	03420	BIT	4,C
01FC	CB62	03430	BIT	4,D
01FE	CB63	03440	BIT	4,E
0200	CB64	03450	BIT	4,H
0202	CB65	03460	BIT	4,L
0204	CB66	03470	BIT	4,(HL)
0206	CB67	03480	BIT	4,A
0208	CB68	03490	BIT	5,B
020A	CB69	03500	BIT	5,C
020C	CB6A	03510	BIT	5,D
020E	CB6B	03520	BIT	5,E
0210	CB6C	03530	BIT	5,H
0212	CB6D	03540	BIT	5,L
0214	CB6E	03550	BIT	5,(HL)
0216	CB6F	03560	BIT	5,A
0218	CB70	03570	BIT	6,B
021A	CB71	03580	BIT	6,C
021C	CB72	03590	BIT	6,D
021E	CB73	03600	BIT	6,E
0220	CB74	03610	BIT	6,H
0222	CB75	03620	BIT	6,L
0224	CB76	03630	BIT	6,(HL)
0226	CB77	03640	BIT	6,A
0228	CB78	03650	BIT	7,B
022A	CB79	03660	BIT	7,C
022C	CB7A	03670	BIT	7,D
022E	CB7B	03680	BIT	7,E
0230	CB7C	03690	BIT	7,H
0232	CB7D	03700	BIT	7,L
0234	CB7E	03710	BIT	7,(HL)
0236	CB7F	03720	BIT	7,A
0238	CB80	03730	RES	0,B
023A	CB81	03740	RES	0,C
023C	CB82	03750	RES	0,D
023E	CB83	03760	RES	0,E
0240	CB84	03770	RES	0,H
0242	CB85	03780	RES	0,L
0244	CB86	03790	RES	0,(HL)
0246	CB87	03800	RES	0,A
0248	CB88	03810	RES	1,B
024A	CB89	03820	RES	1,C
024C	CB8A	03830	RES	1,D
024E	CB8B	03840	RES	1,E
0250	CB8C	03850	RES	1,H
0252	CB8D	03860	RES	1,L

0254	CB8E	03870	RES	1, (HL)
0256	CB8F	03880	RES	1, A
0258	CB90	03890	RES	2, B
025A	CB91	03900	RES	2, C
025C	CB92	03910	RES	2, D
025E	CB93	03920	RES	2, E
0260	CB94	03930	RES	2, H
0262	CB95	03940	RES	2, L
0264	CB96	03950	RES	2, (HL)
0266	CB97	03960	RES	2, A
0268	CB98	03970	RES	3, B
026A	CB99	03980	RES	3, C
026C	CB9A	03990	RES	3, D
026E	CB9B	04000	RES	3, E
0270	CB9C	04010	RES	3, H
0272	CB9D	04020	RES	3, L
0274	CB9E	04030	RES	3, (HL)
0276	CB9F	04040	RES	3, A
0278	CBA0	04050	RES	4, B
027A	CBA1	04060	RES	4, C
027C	CBA2	04070	RES	4, D
027E	CBA3	04080	RES	4, E
0280	CBA4	04090	RES	4, H
0282	CBA5	04100	RES	4, L
0284	CBA6	04110	RES	4, (HL)
0286	CBA7	04120	RES	4, A
0288	CBA8	04130	RES	5, B
028A	CBA9	04140	RES	5, C
028C	CBA A	04150	RES	5, D
028E	CBA B	04160	RES	5, E
0290	CBAC	04170	RES	5, H
0292	CBAD	04180	RES	5, L
0294	CBAE	04190	RES	5, (HL)
0296	CBAF	04200	RES	5, A
0298	CBB0	04210	RES	6, B
029A	CBB1	04220	RES	6, C
029C	CBB2	04230	RES	6, D
029E	CBB3	04240	RES	6, E
02A0	CBB4	04250	RES	6, H
02A2	CBB5	04260	RES	6, L
02A4	CBB6	04270	RES	6, (HL)
02A6	CBB7	04280	RES	6, A
02A8	CBB8	04290	RES	7, B
02AA	CBB9	04300	RES	7, C
02AC	CBB A	04310	RES	7, D
02AE	CBB B	04320	RES	7, E
02B0	CBB C	04330	RES	7, H
02B2	CBB D	04340	RES	7, L
02B4	CBBE	04350	RES	7, (HL)
02B6	CBBF	04360	RES	7, A
02B8	CBC0	04370	SET	0, B
02BA	CBC1	04380	SET	0, C
02BC	CBC2	04390	SET	0, D
02BE	CBC3	04400	SET	0, E
02C0	CBC4	04410	SET	0, H
02C2	CBC5	04420	SET	0, L
02C4	CBC6	04430	SET	0, (HL)
02C6	CBC7	04440	SET	0, A
02C8	CBC8	04450	SET	1, B
02CA	CBC9	04460	SET	1, C
02CC	CBC A	04470	SET	1, D
02CE	CBC B	04480	SET	1, E
02D0	CBC C	04490	SET	1, H
02D2	CBC D	04500	SET	1, L
02D4	CBCE	04510	SET	1, (HL)
02D6	CBCF	04520	SET	1, A
02D8	CBD0	04530	SET	2, B
02DA	CBD1	04540	SET	2, C

02DC	CBD2	04550	SET	2, D
02DE	CBD3	04560	SET	2, E
02E0	CBD4	04570	SET	2, H
02E2	CBD5	04580	SET	2, L
02E4	CBD6	04590	SET	2, (HL)
02E6	CBD7	04600	SET	2, A
02E8	CBD8	04610	SET	3, B
02EA	CBD9	04620	SET	3, C
02EC	CBD A	04630	SET	3, D
02EE	CBD B	04640	SET	3, E
02F0	CBD C	04650	SET	3, H
02F2	CBD D	04660	SET	3, L
02F4	CBD E	04670	SET	3, (HL)
02F6	CBD F	04680	SET	3, A
02F8	CBE0	04690	SET	4, B
02FA	CBE1	04700	SET	4, C
02FC	CBE2	04710	SET	4, D
02FE	CBE3	04720	SET	4, E
0300	CBE4	04730	SET	4, H
0302	CBE5	04740	SET	4, L
0304	CBE6	04750	SET	4, (HL)
0306	CBE7	04760	SET	4, A
0308	CBE8	04770	SET	5, B
030A	CBE9	04780	SET	5, C
030C	CBE A	04790	SET	5, D
030E	CBE B	04800	SET	5, E
0310	CBE C	04810	SET	5, H
0312	CBE D	04820	SET	5, L
0314	CBE E	04830	SET	5, (HL)
0316	CBE F	04840	SET	5, A
0318	CBF0	04850	SET	6, B
031A	CBF1	04860	SET	6, C
031C	CBF2	04870	SET	6, D
031E	CBF3	04880	SET	6, E
0320	CBF4	04890	SET	6, H
0322	CBF5	04900	SET	6, L
0324	CBF6	04910	SET	6, (HL)
0326	CBF7	04920	SET	6, A
0328	CBF8	04930	SET	7, B
032A	CBF9	04940	SET	7, C
032C	CBF A	04950	SET	7, D
032E	CBF B	04960	SET	7, E
0330	CBF C	04970	SET	7, H
0332	CBF D	04980	SET	7, L
0334	CBF E	04990	SET	7, (HL)
0336	CBF F	05000	SET	7, A
0338	DD09	05010	ADD	IX, BC
033A	DD19	05020	ADD	IX, DE
033C	DD21EEFF	05030	LD	IX, NN
0340	DD22EEFF	05040	LD	(NN), IX
0344	DD23	05050	INC	IX
0346	DD29	05060	ADD	IX, IX
0348	DD2AEEFF	05070	LD	IX, (NN)
034C	DD2B	05080	DEC	IX
034E	DD3405	05090	INC	(IX+IND)
0351	DD3505	05100	DEC	(IX+IND)
0354	DD36050A	05110	LD	(IX+IND), N
0358	DD39	05120	ADD	IX, SP
035A	DD4605	05130	LD	B, (IX+IND)
035D	DD4E05	05140	LD	C, (IX+IND)
0360	DD5605	05150	LD	D, (IX+IND)
0363	DD5E05	05160	LD	E, (IX+IND)
0366	DD6605	05170	LD	H, (IX+IND)
0369	DD6E05	05180	LD	L, (IX+IND)
036C	DD7005	05190	LD	(IX+IND), B
036F	DD7105	05200	LD	(IX+IND), C
0372	DD7205	05210	LD	(IX+IND), D
0375	DD7305	05220	LD	(IX+IND), E

037B	DD7405	05230	LD	(IX+IND),H
037B	DD7505	05240	LD	(IX+IND),L
037E	DD7705	05250	LD	(IX+IND),A
0381	DD7E05	05260	LD	A, (IX+IND)
0384	DD8605	05270	ADD	A, (IX+IND)
0387	DD8E05	05280	ADC	A, (IX+IND)
038A	DD9605	05290	SUB	(IX+IND)
038D	DD9E05	05300	SBC	A, (IX+IND)
0390	DDA605	05310	AND	(IX+IND)
0393	DDAE05	05320	XOR	(IX+IND)
0396	DDB605	05330	OR	(IX+IND)
0399	DDBE05	05340	CP	(IX+IND)
039C	DDE1	05350	POP	IX
039E	DDE3	05360	EX	(SP), IX
03A0	DDE5	05370	PUSH	IX
03A2	DDE9	05380	JP	(IX)
03A4	DDF9	05390	LD	SP, IX
03A6	DDCB0506	05400	RLC	(IX+IND)
03AA	DDCB050E	05410	RRC	(IX+IND)
03AE	DDCB0516	05420	RL	(IX+IND)
03B2	DDCB051E	05430	RR	(IX+IND)
03B6	DDCB0526	05440	SLA	(IX+IND)
03BA	DDCB052E	05450	SRA	(IX+IND)
03BE	DDCB053E	05460	SRL	(IX+IND)
03C2	DDCB0546	05470	BIT	0, (IX+IND)
03C6	DDCB054E	05480	BIT	1, (IX+IND)
03CA	DDCB0556	05490	BIT	2, (IX+IND)
03CE	DDCB055E	05500	BIT	3, (IX+IND)
03D2	DDCB0566	05510	BIT	4, (IX+IND)
03D6	DDCB056E	05520	BIT	5, (IX+IND)
03DA	DDCB0576	05530	BIT	6, (IX+IND)
03DE	DDCB057E	05540	BIT	7, (IX+IND)
03E2	DDCB0586	05550	RES	0, (IX+IND)
03E6	DDCB058E	05560	RES	1, (IX+IND)
03EA	DDCB0596	05570	RES	2, (IX+IND)
03EE	DDCB059E	05580	RES	3, (IX+IND)
03F2	DDCB05A6	05590	RES	4, (IX+IND)
03F6	DDCB05AE	05600	RES	5, (IX+IND)
03FA	DDCB05B6	05610	RES	6, (IX+IND)
03FE	DDCB05BE	05620	RES	7, (IX+IND)
0402	DDCB05C6	05630	SET	0, (IX+IND)
0406	DDCB05CE	05640	SET	1, (IX+IND)
040A	DDCB05D6	05650	SET	2, (IX+IND)
040E	DDCB05DE	05660	SET	3, (IX+IND)
0412	DDCB05E6	05670	SET	4, (IX+IND)
0416	DDCB05EE	05680	SET	5, (IX+IND)
041A	DDCB05F6	05690	SET	6, (IX+IND)
041E	DDCB05FE	05700	SET	7, (IX+IND)
0422	ED40	05710	IN	B, (C)
0424	ED41	05720	OUT	(C), B
0426	ED42	05730	SBC	HL, BC
0428	ED43EEFF	05740	LD	(NN), BC
042C	ED44	05750	NEG	
042E	ED45	05760	RETN	
0430	ED46	05770	IM	0
0432	ED47	05780	LD	I, A
0434	ED48	05790	IN	C, (C)
0436	ED49	05800	OUT	(C), C
0438	ED4A	05810	ADC	HL, BC
043A	ED4BEEFF	05820	LD	BC, (NN)
043E	ED4D	05830	RETI	
0440	ED4F	05840	LD	R, A
0442	ED50	05850	IN	D, (C)
0444	ED51	05860	OUT	(C), D
0446	ED52	05870	SBC	HL, DE
0448	ED53EEFF	05880	LD	(NN), DE
044C	ED56	05890	IM	1
044E	ED57	05900	LD	A, I

0450	ED58	05910	IN	E, (C)
0452	ED59	05920	OUT	(C), E
0454	ED5A	05930	ADC	HL, DE
0456	ED5BEEFF	05940	LD	DE, (NN)
045A	ED5E	05950	IM	2
045C	ED5F	05960	LD	A, R
045E	ED60	05970	IN	H, (C)
0460	ED61	05980	OUT	(C), H
0462	ED62	05990	SBC	HL, HL
0464	ED67	06000	RRD	
0466	ED68	06010	IN	L, (C)
0468	ED69	06020	OUT	(C), L
046A	ED6A	06030	ADC	HL, HL
046C	ED6F	06040	RLD	
046E	ED72	06050	SBC	HL, SP
0470	ED73EEFF	06060	LD	(NN), SP
0474	ED78	06070	IN	A, (C)
0476	ED79	06080	OUT	(C), A
0478	ED7A	06090	ADC	HL, SP
047A	ED7BEEFF	06100	LD	SP, (NN)
047E	EDA0	06110	LDI	
0480	EDA1	06120	CPI	
0482	EDA2	06130	INI	
0484	EDA3	06140	OUTI	
0486	EDA8	06150	LDD	
0488	EDA9	06160	CPD	
048A	EDAA	06170	IND	
048C	EDAB	06180	OUTD	
048E	EDB0	06190	LDIR	
0490	EDB1	06200	CPIR	
0492	EDB2	06210	INIR	
0494	EDB3	06220	OTIR	
0496	EDB8	06230	LDDR	
0498	EDB9	06240	CPDR	
049A	EDBA	06250	INDR	
049C	EDBB	06260	OTDR	
049E	FD09	06270	ADD	IY, BC
04A0	FD19	06280	ADD	IY, DE
04A2	FD21EEFF	06290	LD	IY, NN
04A6	FD22EEFF	06300	LD	(NN), IY
04AA	FD23	06310	INC	IY
04AC	FD29	06320	ADD	IY, IY
04AE	FD2AEEFF	06330	LD	IY, (NN)
04B2	FD2B	06340	DEC	IY
04B4	FD3405	06350	INC	(IY+IND)
04B7	FD3505	06360	DEC	(IY+IND)
04BA	FD36050A	06370	LD	(IY+IND), N
04BE	FD39	06380	ADD	IY, SP
04C0	FD4605	06390	LD	B, (IY+IND)
04C3	FD4E05	06400	LD	C, (IY+IND)
04C6	FD5605	06410	LD	D, (IY+IND)
04C9	FD5E05	06420	LD	E, (IY+IND)
04CC	FD6605	06430	LD	H, (IY+IND)
04CF	FD6E05	06440	LD	L, (IY+IND)
04D2	FD7005	06450	LD	(IY+IND), B
04D5	FD7105	06460	LD	(IY+IND), C
04D8	FD7205	06470	LD	(IY+IND), D
04DB	FD7305	06480	LD	(IY+IND), E
04DE	FD7405	06490	LD	(IY+IND), H
04E1	FD7505	06500	LD	(IY+IND), L
04E4	FD7705	06510	LD	(IY+IND), A
04E7	FD7E05	06520	LD	A, (IY+IND)
04EA	FD8605	06530	ADD	A, (IY+IND)
04ED	FD8E05	06540	ADC	A, (IY+IND)
04F0	FD9605	06550	SUB	(IY+IND)
04F3	FD9E05	06560	SBC	A, (IY+IND)
04F6	FDA605	06570	AND	(IY+IND)
04F9	FDAE05	06580	XOR	(IY+IND)

04FC	FDB605	06590	OR	(IY+IND)
04FF	FDBE05	06600	CP	(IY+IND)
0502	FDE1	06610	POP	IY
0504	FDE3	06620	EX	(SP), IY
0506	FDE5	06630	PUSH	IY
0508	FDE9	06640	JP	(IY)
050A	FD9	06650	LD	SP, IY
050C	FDCB0506	06660	RLC	(IY+IND)
0510	FDCB050E	06670	RRC	(IY+IND)
0514	FDCB0516	06680	RL	(IY+IND)
0518	FDCB051E	06690	RR	(IY+IND)
051C	FDCB0526	06700	SLA	(IY+IND)
0520	FDCB052E	06710	SRA	(IY+IND)
0524	FDCB053E	06720	SKL	(IY+IND)
0528	FDCB0546	06730	BIT	0, (IY+IND)
052C	FDCB054E	06740	BIT	1, (IY+IND)
0530	FDCB0556	06750	BIT	2, (IY+IND)
0534	FDCB055E	06760	BIT	3, (IY+IND)
0538	FDCB0566	06770	BIT	4, (IY+IND)
053C	FDCB056E	06780	BIT	5, (IY+IND)
0540	FDCB0576	06790	BIT	6, (IY+IND)
0544	FDCB057E	06800	BIT	7, (IY+IND)
0548	FDCB0586	06810	RES	0, (IY+IND)
054C	FDCB058E	06820	RES	1, (IY+IND)
0550	FDCB0596	06830	RES	2, (IY+IND)
0554	FDCB059E	06840	RES	3, (IY+IND)
0558	FDCB05A6	06850	RES	4, (IY+IND)
055C	FDCB05AE	06860	RES	5, (IY+IND)
0560	FDCB05B6	06870	RES	6, (IY+IND)
0564	FDCB05BE	06880	RES	7, (IY+IND)
0568	FDCB05C6	06890	SET	0, (IY+IND)
056C	FDCB05CE	06900	SET	1, (IY+IND)
0570	FDCB05D6	06910	SET	2, (IY+IND)
0574	FDCB05DE	06920	SET	3, (IY+IND)
0578	FDCB05E6	06930	SET	4, (IY+IND)
057C	FDCB05EE	06940	SET	5, (IY+IND)
0580	FDCB05F6	06950	SET	6, (IY+IND)
0584	FDCB05FE	06960	SET	7, (IY+IND)
FFEE		06970	NN	EQU
0005		06980	IND	EQU
000A		06990	N	EQU
0030		07000	DIS	EQU
0000		07010		END

Anexo 3

Lista de instrucciones del Z 80

clasificadas por mnemotécnicos

NN designa un número de 16 bits; N un número de 8 bits; IND un índice y DIS una distancia relativa.

<i>Dirección</i>	<i>Código</i>	<i>Línea</i>	<i>Mnemotécnico</i>	
0000	8E	00010	ADC	A, (HL)
0001	DD8E05	00020	ADC	A, (IX+IND)
0004	FD8E05	00030	ADC	A, (IY+IND)
0007	8F	00040	ADC	A, A
0008	88	00050	ADC	A, B
0009	89	00060	ADC	A, C
000A	8A	00070	ADC	A, D
000B	8B	00080	ADC	A, E
000C	8C	00090	ADC	A, H
000D	8D	00100	ADC	A, L
000E	CE10	00110	ADC	A, N
0010	ED4A	00120	ADC	HL, BC
0012	ED5A	00130	ADC	HL, DE
0014	ED6A	00140	ADC	HL, HL
0016	ED7A	00150	ADC	HL, SP
0018	86	00160	ADD	A, (HL)
0019	DD8605	00170	ADD	A, (IX+IND)
001C	FD8605	00180	ADD	A, (IY+IND)
001F	87	00190	ADD	A, A
0020	80	00200	ADD	A, B
0021	81	00210	ADD	A, C
0022	82	00220	ADD	A, D
0023	83	00230	ADD	A, E
0024	84	00240	ADD	A, H
0025	85	00250	ADD	A, L
0026	C610	00260	ADD	A, N
0028	09	00270	ADD	HL, BC
0029	19	00280	ADD	HL, DE
002A	29	00290	ADD	HL, HL
002B	39	00300	ADD	HL, SP
002C	DD09	00310	ADD	IX, BC
002E	DD19	00320	ADD	IX, DE
0030	DD29	00330	ADD	IX, IX
0032	DD39	00340	ADD	IX, SP
0034	FD09	00350	ADD	IY, BC
0036	FD19	00360	ADD	IY, DE
0038	FD29	00370	ADD	IY, IY
003A	FD39	00380	ADD	IY, SP
003C	A6	00390	AND	(HL)
003D	DDA605	00400	AND	(IX+IND)
0040	FDA605	00410	AND	(IY+IND)
0043	A7	00420	AND	A
0044	A0	00430	AND	B
0045	A1	00440	AND	C
0046	A2	00450	AND	D

0047	A3	00460	AND	E
0048	A4	00470	AND	H
0049	A5	00480	AND	L
004A	E610	00490	AND	N
004C	CB46	00500	BIT	0, (HL)
004E	DDCB0546	00510	BIT	0, (IX+IND)
0052	FDCB0546	00520	BIT	0, (IY+IND)
0056	CB47	00530	BIT	0,A
0058	CB40	00540	BIT	0,B
005A	CB41	00550	BIT	0,C
005C	CB42	00560	BIT	0,D
005E	CB43	00570	BIT	0,E
0060	CB44	00580	BIT	0,H
0062	CB45	00590	BIT	0,L
0064	CB4E	00600	BIT	1, (HL)
0066	DDCB054E	00610	BIT	1, (IX+IND)
006A	FDCB054E	00620	BIT	1, (IY+IND)
006E	CB4F	00630	BIT	1,A
0070	CB48	00640	BIT	1,B
0072	CB49	00650	BIT	1,C
0074	CB4A	00660	BIT	1,D
0076	CB4B	00670	BIT	1,E
0078	CB4C	00680	BIT	1,H
007A	CB4D	00690	BIT	1,L
007C	CB56	00700	BIT	2, (HL)
007E	DDCB0556	00710	BIT	2, (IX+IND)
0082	FDCB0556	00720	BIT	2, (IY+IND)
0086	CB57	00730	BIT	2,A
0088	CB50	00740	BIT	2,B
008A	CB51	00750	BIT	2,C
008C	CB52	00760	BIT	2,D
008E	CB53	00770	BIT	2,E
0090	CB54	00780	BIT	2,H
0092	CB55	00790	BIT	2,L
0094	CB5E	00800	BIT	3, (HL)
0096	DDCB055E	00810	BIT	3, (IX+IND)
009A	FDCB055E	00820	BIT	3, (IY+IND)
009E	CB5F	00830	BIT	3,A
00A0	CB58	00840	BIT	3,B
00A2	CB59	00850	BIT	3,C
00A4	CB5A	00860	BIT	3,D
00A6	CB5B	00870	BIT	3,E
00A8	CB5C	00880	BIT	3,H
00AA	CB5D	00890	BIT	3,L
00AC	CB66	00900	BIT	4, (HL)
00AE	DDCB0566	00910	BIT	4, (IX+IND)
00B2	FDCB0566	00920	BIT	4, (IY+IND)
00B6	CB67	00930	BIT	4,A
00B8	CB60	00940	BIT	4,B
00BA	CB61	00950	BIT	4,C
00BC	CB62	00960	BIT	4,D
00BE	CB63	00970	BIT	4,E
00C0	CB64	00980	BIT	4,H
00C2	CB65	00990	BIT	4,L
00C4	CB6E	01000	BIT	5, (HL)
00C6	DDCB056E	01010	BIT	5, (IX+IND)
00CA	FDCB056E	01020	BIT	5, (IY+IND)
00CE	CB6F	01030	BIT	5,A
00D0	CB68	01040	BIT	5,B
00D2	CB69	01050	BIT	5,C
00D4	CB6A	01060	BIT	5,D
00D6	CB6B	01070	BIT	5,E
00D8	CB6C	01080	BIT	5,H
00DA	CB6D	01090	BIT	5,L
00DC	CB76	01100	BIT	6, (HL)
00DE	DDCB0576	01110	BIT	6, (IX+IND)
00E2	FDCB0576	01120	BIT	6, (IY+IND)
00E6	CB77	01130	BIT	6,A

00E8 CB70	01140	BIT	6,B
00EA CB71	01150	BIT	6,C
00EC CB72	01160	BIT	6,D
00EE CB73	01170	BIT	6,E
00F0 CB74	01180	BIT	6,H
00F2 CB75	01190	BIT	6,L
00F4 CB7E	01200	BIT	7,(HL)
00F6 DDCB057E	01210	BIT	7,(IX+IND)
00FA FDCB057E	01220	BIT	7,(IY+IND)
00FE CB7F	01230	BIT	7,A
0100 CB78	01240	BIT	7,B
0102 CB79	01250	BIT	7,C
0104 CB7A	01260	BIT	7,D
0106 CB7B	01270	BIT	7,E
0108 CB7C	01280	BIT	7,H
010A CB7D	01290	BIT	7,L
010C DCEEFF	01300	CALL	C,NN
010F FCEEFF	01310	CALL	M,NN
0112 D4EEFF	01320	CALL	NC,NN
0115 CDEEFF	01330	CALL	NN
0118 C4EEFF	01340	CALL	NZ,NN
011B F4EEFF	01350	CALL	P,NN
011E ECEEFF	01360	CALL	PE,NN
0121 E4EEFF	01370	CALL	PO,NN
0124 CCEEFF	01380	CALL	Z,NN
0127 3F	01390	CCF	
0128 BE	01400	CP	(HL)
0129 DDBE05	01410	CP	(IX+IND)
012C FDBE05	01420	CP	(IY+IND)
012F BF	01430	CP	A
0130 B8	01440	CP	B
0131 B9	01450	CP	C
0132 BA	01460	CP	D
0133 BB	01470	CP	E
0134 BC	01480	CP	H
0135 BD	01490	CP	L
0136 FE10	01500	CP	N
0138 EDA9	01510	CPD	
013A EDB9	01520	CPDR	
013C EDA1	01530	CPI	
013E EDB1	01540	CPIR	
0140 2F	01550	CPL	
0141 27	01560	DAA	
0142 35	01570	DEC	(HL)
0143 DD3505	01580	DEC	(IX+IND)
0146 FD3505	01590	DEC	(IY+IND)
0149 3D	01600	DEC	A
014A 05	01610	DEC	B
014B 06	01620	DEC	BC
014C 0D	01630	DEC	C
014D 15	01640	DEC	D
014E 1B	01650	DEC	DE
014F 1D	01660	DEC	E
0150 25	01670	DEC	H
0151 2B	01680	DEC	HL
0152 DD2B	01690	DEC	IX
0154 FD2B	01700	DEC	IY
0156 2D	01710	DEC	L
0157 3B	01720	DEC	SP
015B F3	01730	DI	
0159 102E	01740	DJNZ	*+DIS
015B FB	01750	EI	
015C E3	01760	EX	(SP),HL
015D DDE2	01770	EX	(SP),IX
015F FDE3	01780	EX	(SP),IY
0161 08	01790	EX	AF,AF'
0162 EB	01800	EX	DE,HL
0163 D9	01810	EXX	

0164	76	01820	HALT	
0165	ED46	01830	IM	0
0167	ED56	01840	IM	1
0169	ED5E	01850	IM	2
016B	ED78	01860	IN	A, (C)
016D	DB10	01870	IN	A, (N)
016F	ED40	01880	IN	B, (C)
0171	ED48	01890	IN	C, (C)
0173	ED50	01900	IN	D, (C)
0175	ED58	01910	IN	E, (C)
0177	ED60	01920	IN	H, (C)
0179	ED68	01930	IN	L, (C)
017B	34	01940	INC	(HL)
017C	DD3405	01950	INC	(IX+IND)
017F	FD3405	01960	INC	(IY+IND)
0182	3C	01970	INC	A
0183	04	01980	INC	B
0184	03	01990	INC	BC
0185	0C	02000	INC	C
0186	14	02010	INC	D
0187	13	02020	INC	DE
0188	1C	02030	INC	E
0189	24	02040	INC	H
018A	23	02050	INC	HL
018B	DD23	02060	INC	IX
018D	FD23	02070	INC	IY
018F	2C	02080	INC	L
0190	33	02090	INC	SP
0191	EDAA	02100	IND	
0193	EDBA	02110	INDR	
0195	EDA2	02120	INI	
0197	EDB2	02130	INIR	
0199	E9	02140	JP	(HL)
019A	DDE9	02150	JP	(IX)
019C	FDE9	02160	JP	(IY)
019E	DAEEFF	02170	JP	C, NN
01A1	FAEEFF	02180	JP	M, NN
01A4	D2EEFF	02190	JP	NC, NN
01A7	C3EEFF	02200	JP	NN
01AA	C2EEFF	02210	JP	NZ, NN
01AD	F2EEFF	02220	JP	P, NN
01B0	EAEEFF	02230	JP	PE, NN
01B3	E2EEFF	02240	JP	PD, NN
01B6	CAEEFF	02250	JP	Z, NN
01B9	382E	02260	JR	C, \$+DIS
01BB	182E	02270	JR	\$+DIS
01BD	302E	02280	JR	NC, \$+DIS
01BF	202E	02290	JR	NZ, \$+DIS
01C1	282E	02300	JR	Z, \$+DIS
01C3	02	02310	LD	(BC), A
01C4	12	02320	LD	(DE), A
01C5	77	02330	LD	(HL), A
01C6	70	02340	LD	(HL), B
01C7	71	02350	LD	(HL), C
01C8	72	02360	LD	(HL), D
01C9	73	02370	LD	(HL), E
01CA	74	02380	LD	(HL), H
01CB	75	02390	LD	(HL), L
01CC	3610	02400	LD	(HL), N
01CE	DD7705	02410	LD	(IX+IND), A
01D1	DD7005	02420	LD	(IX+IND), B
01D4	DD7105	02430	LD	(IX+IND), C
01D7	DD7205	02440	LD	(IX+IND), D
01DA	DD7305	02450	LD	(IX+IND), E
01DD	DD7405	02460	LD	(IX+IND), H
01E0	DD7505	02470	LD	(IX+IND), L
01E3	DD360510	02480	LD	(IX+IND), N
01E7	FD7705	02490	LD	(IY+IND), A

01EA	FD7005	02500	LD	(IY+IND),B
01ED	FD7105	02510	LD	(IY+IND),C
01FO	FD7205	02520	LD	(IY+IND),D
01F3	FD7305	02530	LD	(IY+IND),E
01F6	FD7405	02540	LD	(IY+IND),H
01F9	FD7505	02550	LD	(IY+IND),L
01FC	FD360510	02560	LD	(IY+IND),N
0200	32EEFF	02570	LD	(NN),A
0203	ED43EEFF	02580	LD	(NN),BC
0207	ED53EEFF	02590	LD	(NN),DE
020B	22EEFF	02600	LD	(NN),HL
020E	DD22EEFF	02610	LD	(NN),IX
0212	FD22EEFF	02620	LD	(NN),IY
0216	ED73EEFF	02630	LD	(NN),SP
021A	0A	02640	LD	A,(BC)
021B	1A	02650	LD	A,(DE)
021C	7E	02660	LD	A,(HL)
021D	DD7E05	02670	LD	A,(IX+IND)
0220	FD7E05	02680	LD	A,(IY+IND)
0223	3AEEFF	02690	LD	A,(NN)
0226	7F	02700	LD	A,A
0227	7B	02710	LD	A,B
0228	79	02720	LD	A,C
0229	7A	02730	LD	A,D
022A	7B	02740	LD	A,E
022B	7C	02750	LD	A,H
022C	ED57	02760	LD	A,I
022E	7D	02770	LD	A,L
022F	3E10	02780	LD	A,N
0231	ED5F	02790	LD	A,R
0233	46	02800	LD	B,(HL)
0234	DD4605	02810	LD	B,(IX+IND)
0237	FD4605	02820	LD	B,(IY+IND)
023A	47	02830	LD	B,A
023B	40	02840	LD	B,B
023C	41	02850	LD	B,C
023D	42	02860	LD	B,D
023E	43	02870	LD	B,E
023F	44	02880	LD	B,H
0240	45	02890	LD	B,L
0241	0610	02900	LD	B,N
0243	ED48EEFF	02910	LD	BC,(NN)
0247	01EEFF	02920	LD	BC,NN
024A	4E	02930	LD	C,(HL)
024B	DD4E05	02940	LD	C,(IX+IND)
024E	FD4E05	02950	LD	C,(IY+IND)
0251	4F	02960	LD	C,A
0252	48	02970	LD	C,B
0253	49	02980	LD	C,C
0254	4A	02990	LD	C,D
0255	4B	03000	LD	C,E
0256	4C	03010	LD	C,H
0257	4D	03020	LD	C,L
0258	0E10	03030	LD	C,N
025A	56	03040	LD	D,(HL)
025B	DD5605	03050	LD	D,(IX+IND)
025E	FD5605	03060	LD	D,(IY+IND)
0261	57	03070	LD	D,A
0262	50	03080	LD	D,B
0263	51	03090	LD	D,C
0264	52	03100	LD	D,D
0265	53	03110	LD	D,E
0266	54	03120	LD	D,H
0267	55	03130	LD	D,L
0268	1610	03140	LD	D,N
026A	ED58EEFF	03150	LD	DE,(NN)
026E	11EEFF	03160	LD	DE,NN
0271	5E	03170	LD	E,(HL)

0272	DD5E05	03180	LD	E, (IX+IND)
0275	FD5E05	03190	LD	E, (IY+IND)
0278	5F	03200	LD	E, A
0279	58	03210	LD	E, B
027A	59	03220	LD	E, C
027B	5A	03230	LD	E, D
027C	5B	03240	LD	E, E
027D	5C	03250	LD	E, H
027E	5D	03260	LD	E, L
027F	1E10	03270	LD	E, N
0281	66	03280	LD	H, (HL)
0282	DD6605	03290	LD	H, (IX+IND)
0285	FD6605	03300	LD	H, (IY+IND)
0288	67	03310	LD	H, A
0289	60	03320	LD	H, B
028A	61	03330	LD	H, C
028B	62	03340	LD	H, D
028C	63	03350	LD	H, E
028D	64	03360	LD	H, H
028E	65	03370	LD	H, L
028F	2610	03380	LD	H, N
0291	2AEFF	03390	LD	HL, (NN)
0294	21EEFF	03400	LD	HL, NN
0297	ED47	03410	LD	I, A
0299	DD2AEFF	03420	LD	IX, (NN)
029D	DD21EEFF	03430	LD	IX, NN
02A1	FD2AEFF	03440	LD	IY, (NN)
02A5	FD21EEFF	03450	LD	IY, NN
02A9	6E	03460	LD	L, (HL)
02AA	DD6E05	03470	LD	L, (IX+IND)
02AD	FD6E05	03480	LD	L, (IY+IND)
02B0	6F	03490	LD	L, A
02B1	68	03500	LD	L, B
02B2	69	03510	LD	L, C
02B3	6A	03520	LD	L, D
02B4	6B	03530	LD	L, E
02B5	6C	03540	LD	L, H
02B6	6D	03550	LD	L, L
02B7	2E10	03560	LD	L, N
02B9	ED4F	03570	LD	R, A
02BB	ED7BEEFF	03580	LD	SP, (NN)
02BF	F9	03590	LD	SP, HL
02C0	DDF9	03600	LD	SP, IX
02C2	FDF9	03610	LD	SP, IY
02C4	31EEFF	03620	LD	SP, NN
02C7	EDAB	03630	LDD	
02C9	EDBB	03640	LDDR	
02CB	EDAO	03650	LDI	
02CD	EDBO	03660	LDIR	
02CF	ED44	03670	NEG	
02D1	00	03680	NOF	
02D2	B6	03690	OR	(HL)
02D3	DDB605	03700	OR	(IX+IND)
02D6	FDB605	03710	OR	(IY+IND)
02D9	B7	03720	OR	A
02DA	B0	03730	OR	B
02DB	B1	03740	OR	C
02DC	B2	03750	OR	D
02DD	B3	03760	OR	E
02DE	B4	03770	OR	H
02DF	B5	03780	OR	L
02E0	F610	03790	OR	N
02E2	EDBB	03800	OTDR	
02E4	EDB3	03810	OTIR	
02E6	ED79	03820	OUT	(C), A
02E8	ED41	03830	OUT	(C), B
02EA	ED49	03840	OUT	(C), C
02EC	ED51	03850	OUT	(C), D

02EE	ED59	03860	OUT	(C),E
02F0	ED61	03870	OUT	(C),H
02F2	ED69	03880	OUT	(C),L
02F4	D310	03890	OUT	(N),A
02F6	EDAB	03900	OUTD	
02F8	EDA3	03910	OUTI	
02FA	F1	03920	POP	AF
02FB	C1	03930	POP	BC
02FC	D1	03940	POP	DE
02FD	E1	03950	POP	HL
02FE	DDE1	03960	POP	IX
0300	FDE1	03970	POP	IY
0302	F5	03980	PUSH	AF
0303	C5	03990	PUSH	BC
0304	D5	04000	PUSH	DE
0305	E5	04010	PUSH	HL
0306	DDE5	04020	PUSH	IX
0308	FDE5	04030	PUSH	IY
030A	CB86	04040	RES	0, (HL)
030C	DDCB0586	04050	RES	0, (IX+IND)
0310	FDCB0586	04060	RES	0, (IY+IND)
0314	CB87	04070	RES	0,A
0316	CB80	04080	RES	0,B
0318	CB81	04090	RES	0,C
031A	CB82	04100	RES	0,D
031C	CB83	04110	RES	0,E
031E	CB84	04120	RES	0,H
0320	CB85	04130	RES	0,L
0322	CB8E	04140	RES	1, (HL)
0324	DDCB058E	04150	RES	1, (IX+IND)
0328	FDCB058E	04160	RES	1, (IY+IND)
032C	CB8F	04170	RES	1,A
032E	CB88	04180	RES	1,B
0330	CB89	04190	RES	1,C
0332	CB8A	04200	RES	1,D
0334	CB8B	04210	RES	1,E
0336	CB8C	04220	RES	1,H
0338	CB8D	04230	RES	1,L
033A	CB96	04240	RES	2, (HL)
033C	DDCB0596	04250	RES	2, (IX+IND)
0340	FDCB0596	04260	RES	2, (IY+IND)
0344	CB97	04270	RES	2,A
0346	CB90	04280	RES	2,B
0348	CB91	04290	RES	2,C
034A	CB92	04300	RES	2,D
034C	CB93	04310	RES	2,E
034E	CB94	04320	RES	2,H
0350	CB95	04330	RES	2,L
0352	CB9E	04340	RES	3, (HL)
0354	DDCB059E	04350	RES	3, (IX+IND)
0358	FDCB059E	04360	RES	3, (IY+IND)
035C	CB9F	04370	RES	3,A
035E	CB98	04380	RES	3,B
0360	CB99	04390	RES	3,C
0362	CB9A	04400	RES	3,D
0364	CB9B	04410	RES	3,E
0366	CB9C	04420	RES	3,H
0368	CB9D	04430	RES	3,L
036A	CBA6	04440	RES	4, (HL)
036C	DDCB05A6	04450	RES	4, (IX+IND)
0370	FDCB05A6	04460	RES	4, (IY+IND)
0374	CBA7	04470	RES	4,A
0376	CBA0	04480	RES	4,B
0378	CBA1	04490	RES	4,C
037A	CBA2	04500	RES	4,D
037C	CBA3	04510	RES	4,E
037E	CBA4	04520	RES	4,H
0380	CBA5	04530	RES	4,L

0382	CBAE	04540	RES	5, (HL)
0384	DDCB05AE	04550	RES	5, (IX+IND)
0388	FDCB05AE	04560	RES	5, (IY+IND)
038C	CBAF	04570	RES	5, A
038E	CBA8	04580	RES	5, B
0390	CBA9	04590	RES	5, C
0392	CBAA	04600	RES	5, D
0394	CBAB	04610	RES	5, E
0396	CBAC	04620	RES	5, H
0398	CBAD	04630	RES	5, L
039A	CBB6	04640	RES	6, (HL)
039C	DDCB05B6	04650	RES	6, (IX+IND)
03A0	FDCB05B6	04660	RES	6, (IY+IND)
03A4	CBB7	04670	RES	6, A
03A6	CBB0	04680	RES	6, B
03A8	CBB1	04690	RES	6, C
03AA	CBB2	04700	RES	6, D
03AC	CBB3	04710	RES	6, E
03AE	CBB4	04720	RES	6, H
03B0	CBB5	04730	RES	6, L
03B2	CBBE	04740	RES	7, (HL)
03B4	DDCB05BE	04750	RES	7, (IX+IND)
03B8	FDCB05BE	04760	RES	7, (IY+IND)
03BC	CBBF	04770	RES	7, A
03BE	CBB6	04780	RES	7, B
03C0	CBB9	04790	RES	7, C
03C2	CBBA	04800	RES	7, D
03C4	CBBB	04810	RES	7, E
03C6	CBBC	04820	RES	7, H
03C8	CBBD	04830	RES	7, L
03CA	C9	04840	RET	
03CE	D8	04850	RET	C
03CC	F8	04860	RET	M
03CD	D0	04870	RET	NC
03CE	C0	04880	RET	NZ
03CF	F0	04890	RET	P
03D0	E8	04900	RET	PE
03D1	E0	04910	RET	PO
03D2	C8	04920	RET	Z
03D3	ED4D	04930	RETI	
03D5	ED45	04940	RETN	
03D7	CB16	04950	RL	(HL)
03D9	DDCB0516	04960	RL	(IX+IND)
03DD	FDCB0516	04970	RL	(IY+IND)
03E1	CB17	04980	RL	A
03E3	CB10	04990	RL	B
03E5	CB11	05000	RL	C
03E7	CB12	05010	RL	D
03E9	CB13	05020	RL	E
03EB	CB14	05030	RL	H
03ED	CB15	05040	RL	L
03EF	17	05050	RLA	
03F0	CB06	05060	RLC	(HL)
03F2	DDCB0506	05070	RLC	(IX+IND)
03F6	FDCB0506	05080	RLC	(IY+IND)
03FA	CB07	05090	RLC	A
03FC	CB00	05100	RLC	B
03FE	CB01	05110	RLC	C
0400	CB02	05120	RLC	D
0402	CB03	05130	RLC	E
0404	CB04	05140	RLC	H
0406	CB05	05150	RLC	L
0408	07	05160	RLCA	
0409	ED6F	05170	RLD	
040B	CB1E	05180	RR	(HL)
040D	DDCB051E	05190	RR	(IX+IND)
0411	FDCB051E	05200	RR	(IY+IND)
0415	CB1F	05210	RR	A

0417	CB18	05220	RR	B
0419	CB19	05230	RR	C
041B	CB1A	05240	RR	D
041D	CB1B	05250	RR	E
041F	CB1C	05260	RR	H
0421	CB1D	05270	RR	L
0423	1F	05280	RRA	
0424	CB0E	05290	RRC	(HL)
0426	DDCB050E	05300	RRC	(IX+IND)
042A	FDCB050E	05310	RRC	(IY+IND)
042E	CB0F	05320	RRC	A
0430	CB08	05330	RRC	B
0432	CB09	05340	RRC	C
0434	CB0A	05350	RRC	D
0436	CB0B	05360	RRC	E
0438	CB0C	05370	RRC	H
043A	CB0D	05380	RRC	L
043C	0F	05390	RRCA	
043D	ED67	05400	RRD	
043F	C7	05410	RST	0
0440	D7	05420	RST	10H
0441	DF	05430	RST	18H
0442	E7	05440	RST	20H
0443	EF	05450	RST	28H
0444	F7	05460	RST	30H
0445	FF	05470	RST	38H
0446	CF	05480	RST	8
0447	9E	05490	SBC	A, (HL)
0448	DD9E05	05500	SBC	A, (IX+IND)
044B	FD9E05	05510	SBC	A, (IY+IND)
044E	9F	05520	SBC	A, A
044F	98	05530	SBC	A, B
0450	99	05540	SBC	A, C
0451	9A	05550	SBC	A, D
0452	9B	05560	SBC	A, E
0453	9C	05570	SBC	A, H
0454	9D	05580	SBC	A, L
0455	DE10	05590	SBC	A, N
0457	ED42	05600	SBC	HL, BC
0459	ED52	05610	SBC	HL, DE
045B	ED62	05620	SBC	HL, HL
045D	ED72	05630	SBC	HL, SP
045F	37	05640	SCF	
0460	CBC6	05650	SET	0, (HL)
0462	DDCB05C6	05660	SET	0, (IX+IND)
0466	FDCB05C6	05670	SET	0, (IY+IND)
046A	CBC7	05680	SET	0, A
046C	CBC0	05690	SET	0, B
046E	CBC1	05700	SET	0, C
0470	CBC2	05710	SET	0, D
0472	CBC3	05720	SET	0, E
0474	CBC4	05730	SET	0, H
0476	CBC5	05740	SET	0, L
0478	CBCE	05750	SET	1, (HL)
047A	DDCB05CE	05760	SET	1, (IX+IND)
047E	FDCB05CE	05770	SET	1, (IY+IND)
0482	CBCF	05780	SET	1, A
0484	CBC8	05790	SET	1, B
0486	CBC9	05800	SET	1, C
0488	CBCA	05810	SET	1, D
048A	CBCB	05820	SET	1, E
048C	CBCC	05830	SET	1, H
048E	CBCD	05840	SET	1, L
0490	CBD6	05850	SET	2, (HL)
0492	DDCB05D6	05860	SET	2, (IX+IND)
0496	FDCB05D6	05870	SET	2, (IY+IND)
049A	CBD7	05880	SET	2, A
049C	CBD0	05890	SET	2, B

049E	CBD1	05900	SET	2,C
04A0	CBD2	05910	SET	2,D
04A2	CBD3	05920	SET	2,E
04A4	CBD4	05930	SET	2,H
04A6	CBD5	05940	SET	2,L
04A8	CBDE	05950	SET	3,(HL)
04AA	DDCB05DE	05960	SET	3,(IX+IND)
04AE	FDCB05DE	05970	SET	3,(IY+IND)
04B2	CBDF	05980	SET	3,A
04B4	CBDB	05990	SET	3,B
04B6	CBD9	06000	SET	3,C
04B8	CBDA	06010	SET	3,D
04BA	CBDB	06020	SET	3,E
04BC	CBDC	06030	SET	3,H
04BE	CBDD	06040	SET	3,L
04C0	CBE6	06050	SET	4,(HL)
04C2	DDCB05E6	06060	SET	4,(IX+IND)
04C6	FDCB05E6	06070	SET	4,(IY+IND)
04CA	CBE7	06080	SET	4,A
04CC	CBE0	06090	SET	4,B
04CE	CBE1	06100	SET	4,C
04D0	CBE2	06110	SET	4,D
04D2	CBE3	06120	SET	4,E
04D4	CBE4	06130	SET	4,H
04D6	CBE5	06140	SET	4,L
04D8	CBEE	06150	SET	5,(HL)
04DA	DDCB05EE	06160	SET	5,(IX+IND)
04DE	FDCB05EE	06170	SET	5,(IY+IND)
04E2	CBEF	06180	SET	5,A
04E4	CBEB	06190	SET	5,B
04E6	CBE9	06200	SET	5,C
04E8	CBEA	06210	SET	5,D
04EA	CBEB	06220	SET	5,E
04EC	CBEC	06230	SET	5,H
04EE	CBED	06240	SET	5,L
04F0	CBF6	06250	SET	6,(HL)
04F2	DDCB05F6	06260	SET	6,(IX+IND)
04F6	FDCB05F6	06270	SET	6,(IY+IND)
04FA	CBF7	06280	SET	6,A
04FC	CBF0	06290	SET	6,B
04FE	CBF1	06300	SET	6,C
0500	CBF2	06310	SET	6,D
0502	CBF3	06320	SET	6,E
0504	CBF4	06330	SET	6,H
0506	CBF5	06340	SET	6,L
0508	CBFE	06350	SET	7,(HL)
050A	DDCB05FE	06360	SET	7,(IX+IND)
050E	FDCB05FE	06370	SET	7,(IY+IND)
0512	CBFF	06380	SET	7,A
0514	CBF8	06390	SET	7,B
0516	CBF9	06400	SET	7,C
0518	CBFA	06410	SET	7,D
051A	CBFB	06420	SET	7,E
051C	CBFC	06430	SET	7,H
051E	CBFD	06440	SET	7,L
0520	CB26	06450	SLA	(HL)
0522	DDCB0526	06460	SLA	(IX+IND)
0526	FDCB0526	06470	SLA	(IY+IND)
052A	CB27	06480	SLA	A
052C	CB20	06490	SLA	B
052E	CB21	06500	SLA	C
0530	CB22	06510	SLA	D
0532	CB23	06520	SLA	E
0534	CB24	06530	SLA	H
0536	CB25	06540	SLA	L
0538	CB2E	06550	SRA	(HL)
053A	DDCB052E	06560	SRA	(IX+IND)
053E	FDCB052E	06570	SRA	(IY+IND)

0542	CB2F	06580	SRA	A	
0544	CB28	06590	SRA	B	
0546	CB29	06600	SRA	C	
0548	CB2A	06610	SRA	D	
054A	CB2B	06620	SRA	E	
054C	CB2C	06630	SRA	H	
054E	CB2D	06640	SRA	L	
0550	CB3E	06650	SRL	(HL)	
0552	DDCB053E	06660	SRL	(IX+IND)	
0556	FDCB053E	06670	SRL	(IY+IND)	
055A	CB3F	06680	SRL	A	
055C	CB38	06690	SRL	B	
055E	CB39	06700	SRL	C	
0560	CB3A	06710	SRL	D	
0562	CB3B	06720	SRL	E	
0564	CB3C	06730	SRL	H	
0566	CB3D	06740	SRL	L	
0568	96	06750	SUB	(HL)	
0569	DD9605	06760	SUB	(IX+IND)	
056C	FD9605	06770	SUB	(IY+IND)	
056F	97	06780	SUB	A	
0570	90	06790	SUB	B	
0571	91	06800	SUB	C	
0572	92	06810	SUB	D	
0573	93	06820	SUB	E	
0574	94	06830	SUB	H	
0575	95	06840	SUB	L	
0576	D610	06850	SUB	N	
0578	AE	06860	XOR	(HL)	
0579	DDAE05	06870	XOR	(IX+IND)	
057C	FDAE05	06880	XOR	(IY+IND)	
057F	AF	06890	XOR	A	
0580	A8	06900	XOR	B	
0581	A9	06910	XOR	C	
0582	AA	06920	XOR	D	
0583	AB	06930	XOR	E	
0584	AC	06940	XOR	H	
0585	AD	06950	XOR	L	
0586	EE10	06960	XOR	N	
FFEE		06970 NN	EQU	0FFEEH	
0030		06980 DIS	EQU	30H	; Número de 16 bits
0005		06990 IND	EQU	5	; Distancia relativa
0010		07000 N	EQU	10H	; Índice
0000		07010	END		; Número de 8 bits

Otros libros sobre MICROINFORMATICA

C. Prigmore **MICROSOFT BASIC**
Curso de autoenseñanza para principiantes

G. Ladevie **La gestión con BASIC**
Comercio y pequeña empresa

G. Guérin **Microinformática de gestión**
Alternativas y utilización

A.P. Mullan **El ordenador en la Educación Básica**
Problemática y metodología

D. Daines **Las bases de datos en la Educación Básica**
Utilización y ejemplos

G.W. Orwig/W.S. Hodges **Programas educativos para su ordenador personal**

P. Pellier **Lenguaje máquina del ZX Spectrum**
Subrutinas y trucos

T. Hartnell **Juegos dinámicos para el ZX Spectrum**

R.G. Hurley **Los Micro Drives del ZX Spectrum**
Utilización y aplicaciones

I. Sinclair **Introducción al Commodore 64**

I. Sinclair **Lenguaje máquina del Commodore 64**

S. Money **Gráficos y sonidos para el Commodore 64**

O. Bishop **Juegos para el Commodore 64**

B. Lloyd **Introducción al Dragon**

D. Lawrence **Programas prácticos para el Dragon**

K.S. Brain **Gráficos y sonidos para el Dragon**
Incluye subrutinas en código máquina

K.S. Brain **Inteligencia artificial en el Dragon**

I. Sinclair **Lenguaje máquina del Dragon**

M. James/S.M. Gee/K. Ewbank **Juegos para el Dragon**

V. Apps **40 juegos educativos para el Dragon**

Así se empieza

Introducción a los ordenadores

Peter Lafferty

204 páginas, de 20 × 14 cm, con más de 100 ilustraciones a dos colores

Índice. Introducción. 1 ¿Qué es un ordenador doméstico? 2 Cómo utilizar su ordenador. 3 ¿Qué puede hacer usted con un ordenador? 4 Cómo escribir sus propios programas. 5 Cómo funcionan los ordenadores. 6 Ampliación del sistema. 7 Elección del ordenador. 8 Hacia el futuro. Apéndice 1. Apéndice 2. Glosario de terminología de ordenadores. Resumen de ordenadores. Bibliografía. Club de usuarios. Índice analítico.

Primeros pasos en BASIC

Susan Curran - Ray Curnow

208 páginas, de 20 × 14 cm, con más de 60 ilustraciones a dos colores

Índice. Introducción. 1 Cómo escribir en la pantalla. 2 Nuestros primeros programas. 3 Introducción de variables. 4 Bucles y ramificaciones. 5 Edición y corrección de errores. 6 Cómo manejar los datos. 7 Cómo escribir programas más largos. 8 Los siguientes pasos. Apéndice 1. Apéndice 2. Apéndice 3. Respuestas a las preguntas. Índice analítico.

El estudiante y el ordenador

Aplicaciones a la enseñanza

Susan Curran - Ray Curnow

168 páginas, de 20 × 14 cm, con más de 40 ilustraciones a dos colores

Índice. Introducción. 1 El ordenador como una ayuda para aprender. 2 Ordenadores para los niños. 3 Programas de recursos. 4 Cómo comprar software. 5 Hardware para la educación. 6 Algunos programas para que usted los pruebe. Apéndice 1. Apéndice 2. Bibliografía. Clubs de usuarios. Índice analítico.

Juegos, imágenes y sonidos

Susan Curran - Ray Curnow

168 páginas, de 20 × 14 cm, con más de 50 ilustraciones a dos colores

Índice. Introducción. 1 Resumen histórico de los juegos por ordenador. 2 Tipos de juegos para ordenador. 3 Gráficos por ordenador. 4 Generación de sonidos mediante su ordenador. 5 Hardware del ordenador. 6 Cómo escribir programas de juegos. 7 Algunos programas que usted puede probar. 8 Compra de programas. Glosario. Índice analítico.

GG

Franquear
como
Tarjeta
Postal

Editorial Gustavo Gili, S.A.
Apartado de Correos 35.149

08080 Barcelona (España)

SOLICITUD GRATUITA DE CATÁLOGOS

Estimado lector:

Le quedamos muy agradecidos por adquirir este libro, el cual deseamos responda completamente a sus necesidades. Al devolvernos esta tarjeta solicitando catálogos, le rogamos nos preste su colaboración respondiendo a las siguientes preguntas. Muchas gracias.

¿DE QUÉ OBRA HA RETIRADO ESTA TARJETA?

¿CÓMO CONOCIÓ ESTE LIBRO?

- ☐ Reseña crítica ☐ Anuncio prensa ☐ Escaparate ☐ Folleto
☐ Recomendación personal ☐ Aconsejado por el profesor

¿DÓNDE ADQUIRIÓ ESTA OBRA?

- ☐ Librería ☐ Vendedor visitador ☐ Directamente de la Editorial
☐ Feria de Libros ☐

Apellidos

Nombre

Profesión

Estudiante de Curso

Dirección particular

Población D.P.

Provincia País

Deseo recibir gratuitamente, a vuelta de correo, el catálogo de sus publicaciones, así como información periódica de las novedades que vayan publicando sobre las materias que les señalo:

- ☐ **Arquitectura. Construcción. Urbanismo**
☐ **Ingeniería general**
☐ **Mecánica**
☐ **Plásticos**
☐ **Electricidad**
☐ **Electrónica-Infomática**
☐ **Diseño. Dibujo**
☐ **Tecnología y Sociedad**
☐ **Fotografía. Cine. Teatro. Televisión**
☐ **Comunicación. Mass Media**
☐ **Arte. Estética**
☐ **Literatura. Diccionarios**
☐ **Decoración. Muebles**
☐ **Jardinería**
☐ **Obras de arte numeradas**
☐ **Interés general**

Esta obra presenta de manera progresiva el ensamblador del microprocesador Z 80 y su aplicación sobre el ZX SPECTRUM.

Está destinada a aquellas personas que desean saber más sobre el funcionamiento interno de su microordenador para sacarle el mejor partido, según sus posibilidades, y aumentar la velocidad de ejecución de los programas. El ensamblador es, en efecto, el lenguaje más rápido que pueda utilizarse sobre un microordenador. Funciona aproximadamente 100 veces más rápido que el BASIC y es el único que permite la ejecución de juegos de acción rápida de alto nivel.

Además de las instrucciones abundantemente detalladas del Z 80, este libro suministra una serie de subprogramas que serán excelentes ejemplos para los principiantes, a los cuales permitirá fácilmente la ejecución de complejos programas en ensamblador. Particularmente explica cómo escribir o dibujar en la pantalla o en la impresora, programar la salida sonora o la salida de cassette y detectar las teclas pulsadas en el teclado.

Es un útil indispensable para todo aquel que desee programar en ensamblador sobre el ZX SPECTRUM.

Editorial Gustavo Gili, S. A.

Rosellón, 87-89
08029 Barcelona